

سلسلة بإشراف  
د. عبد الحسن الحسيني

# الخوارزميات والبرمجة الإنشائية بلغة باسكال

**الخوارزميات  
والبرمجة الانشائية بلغة  
باسكال**

جميع الحقوق محفوظة  
الطبعة الأولى  
1408 هـ - 1988 م

**مركز** المؤسسة العلمية للدراسات والنشر والتوزيع

بيروت - الحمراء - شارع اميل ادهم - تليفون سلام  
هاتف: ٨٠٢٤٢٨ - ٨٠٢٤٠٧ - ٨٠٢٢٩٦

بيروت - الصيقلية - تايبة طاهر - هاتف: ٣١١٣١٠ - ٣٠١٠٣٠  
ص. ب. ١١٣ / ١٣١١ - تليفون: ٢٠٦٦٥ - ٢٠٦٨٠ لبنان



## مقدمة

مع تطوّر صناعة الآلات الحاسبة الإلكترونية « الكومبيوتر » ، وظهر نماذج مختلفة الأحجام والمقدرات ، بدأ الصانعون يفكرون بتطوير لغات البرمجة وطرقها، فكان إن ظهرت لغات أكثر أو أقل تعقيداً موجهة نحو علوم مُتخصّصة ، أو اللغات المتخصصة . مثلاً: أَلْغول (ALGOL) هي من اللغات المتخصصة بحلّ المسائل الرياضية والخوارزميات ، فورتران (FORTRAN) هي لغة مُتخصصة بحلّ المسائل العلمية والرياضية، كوبول وهي لغة متخصصة بحلّ المسائل الاقتصادية والإدارية؛ لغة متخصصة بمعالجة النصوص؛ GPSS (general purpose simulation system) وهي لغة متخصصة بحلّ المسائل ذات الطابع العشوائي أو المسائل التي تعتمد على الحالات الطارئة . . . ولقد حاول الصانعون وشركات البرامج أو ما يسمى ببيوت النماذج (softow are house) توسيع لغاتهم أو إنشاء لغات جديدة تستطيع العمل في أكثر من مجال واحد فكان أن طوروا لغة بازيك وفورتران، وظهرت لغة PL/1 كلغة متخصصة بالعلوم والإدارة ، ومن ثم ظهرت لغات متعددة الاستعمال كلغة باسكال (PASCAL) وأدا (ADA) ، هذه اللغات تستطيع الإجابة على أكثر حاجات المستعملين العلمية والإدارية ، ولكن لكل منها ، مساوئ وحسنات بالمقارنة مع اللغات المتخصصة في إطار الاختصاص الذي تستعمل به هذه اللغة .

كما ظهرت برامج ورُزم برامج موجهة نحو عملٍ معين ، أو باتجاه تطبيق معين .

هكذا ، فعملية البرمجة هي العملية الأكثر تعقيداً وصعوبة والتي تواجه المُستعمل أو المعلوماتي ، وهي تتألف من مرحلتين أساسيتين : مرحلة التحليل ، أي تحليل المسألة (Analyse) ، ومرحلة التكويد أو صياغة الحلّ بواسطة لغة خاصة بالبرمجة . لذا فقد حاول

العاملون في حقل المعلوماتية تبسيط هذه العملية لزيادة سرعة وفعالية المبرمجين والمحللين ، ولجعل تحاليلهم صالحة للعمل على أكثر من مكنة وقابلة للبرمجة أو التكويد بواسطة عدة لغات مختلفة .

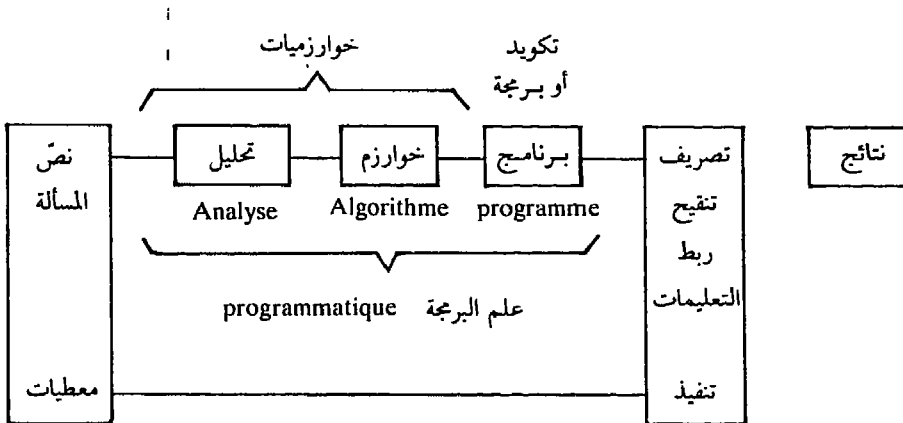
من هنا ظهرت البرمجة المتعددة والبرمجة بالتوازي ، ومن ثم بُدئ باستعمال البرمجة الانشائية التي تقوم على تبسيط المسألة بواسطة تجزئة الحل إلى أقسام عديدة ، مما يجعل عملية اختبار صحة عمل البرنامج والتدقيق بالأخطاء اللغوية والمنطقية أكثر سهولة ويتم بسرعة أكبر ، كما إن إمكانية تطوير البرنامج أو تعديله تصبح أكثر سهولة .

هكذا فهذا الكتاب يعالج البرمجة الانشائية من خلال الخوارزميات التي تؤدي إلى تبسيط عملية البرمجة للحصول على النتائج بعد تلقيه بالمعطيات الحقيقية .

إن التعبير : خوارزم + معطيات = برنامج ، هو من التعبيرات الصحيحة والعملية الفعالة ، ويُعتبر طريقة فعالة للحصول على برنامج صحيح ، دون الخوف من الوقوع في الأخطاء اللغوية (Syntax error) أو المنطقية (Logic error) .

ولقد إعتدنا في هذا الكتاب ، لغة باسكال (PASCAL) ، وهي من اللغات الأكثر شيوعاً في الجامعات اليوم ، والكثيرة الاستعمال لتكويد الخوارزميات ، كونها لغة مُتخصّصة بالبرمجة كما وتعتبر من اللغات ذات الاستعمال العام في مجالات علمية ، رياضية ، إقتصادية إدارية مختلفة .

وبالإمكان أن نوجز عملية حلّ المسألة بواسطة المخطط التالي :



المراحل الكبرى الأساسية لصياغة الخوارزم :

أ - المرحلة الأولى : تحضير المعالجة والتحليل

وتقوم على تبيان المعطيات الضرورية لحلّ المسألة . وتبيان ما هو موجود وما هو مطلوب ، ورسم المتحولات والسجلات وتحديد أبعادها وحجمها .

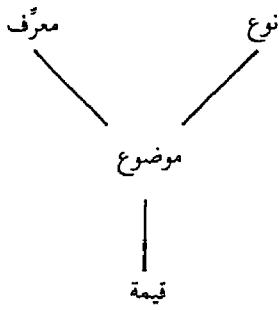
ب - المرحلة الثانية : المعالجة

حلّ المسألة خطوة بعد خطوة . بعد تقسيمها إلى مراحل ثانوية إذا كان ذلك ضرورياً ومفيداً في آن .

ج - المرحلة الثالثة : إخراج النتائج

طباعة النتائج المطلوبة على شاشة أو على الورق .

تمت المعالجة بواسطة تعليمات خاصة تجري على مواضيع ( ثوابت عددية ورمزية ) أو على معلومات مختلفة . كل موضوع (object) أو معلومة يحتوي على ثلاثة خصائص :



- المعرّف (identifier) : وهو اسم الموضوع المستعمل في الخوارزم وفي البرنامج . لكل موضوع معرّف واحد .

- النوع (type) ، يُحدّد المجموعة التي يأخذ الموضوع قيمته منها .

- القيمة (value) : وهي مجموعة مختلفة من ضمن المجموعة المحددة في التعريف عن النوع .





## الفصل الأول

### الخوارزميات

#### 1.1 - المسار المعلوماتي لحل المسألة

يظهر المسار المعلوماتي على الشكل التالي :

المسألة ← البرنامج + المعطيات ← النتائج  
البرمجة التنفيذ

تختلف المسائل التي قد يواجهها الانسان في نوعيتها وتعقيدها ، فالعامل في حقل الفضاء تواجهه مسائل لها طابع فيزيائي ، كهربائي ، رياضي ، هيدروليكي ، ... الخ . هذه المسائل هي شديدة التعقيد كونها تتأثر بعوامل مختلفة غير منظورة أو ملموسة من قبل الانسان ، كما وتتأثر بالعوامل الطبيعية ، وبالعوامل لها طابع « الصدفة » أو العشوائية في الحدوث . أما العامل في حقل الصناعة ، فتواجهه مشاكل لها طابع كهربائي فيزيائي ، ديناميكي ، رياضي تتأثر بالوقت الفعلي للزمن . . . (real time) وتعقيدها أقل من تلك التي تتأثر بالعوامل الغير منظورة أو الغير ملموسة . . أما العامل في حقل الادارة فتواجهه مشاكل ومسائل لها طابع إقتصادي ، تنظيمي ، حسابي . . . الخ ، هذه المسائل هي الأقل تعقيداً ، لأنها منظورة من قبل الانسان وتتأثر به ، ولكنها تتطلب عمليات إدخال وإخراج كثيرة ومعقدة وتحتاج إلى إمكانيات تخزين كبيرة . . . الخ .

ولقد إعتد الصانعون والعاملون في المعلوماتية لغات مختلفة تتوافق مع طابع كل مسألة وتعقيدها ، وذلك بغرض تسهيل البرمجة والحصول على النتائج ، من هنا فلقد ظهرت لغات متخصصة بالعلوم الرياضية ( فورتران ، البقول . . . ) ولغات خاصة بالادارة ( كوبول . . . ) ، ولغات خاصة بمعالجة النصوص (LISP...) وتطورت هذه اللغات حتى أصبحت تغطي جزئياً أو كلياً الأعمال ذات الطابع المختلف ، كما تطورت معها طريقة البرمجة . . . كل ذلك من أجل تحسين العمل وتسريعه . ومع تطور الآلات الحاسبة « الكمبيوتر » وظهر أنواع كثيرة بأحجام مختلفة ، وفعالية متفاوتة ، وبإمكانيات

متقدمة ، وبأسعار مشجعة ، قام الصانعون بتقديم وعرض لغات مختلفة للبرمجة جديدة وتطوير القديم منها بحيث تتلاءم مع حاجات المستعملين لوسائل المعلوماتية فكان أن تطورت اللغات فورتران ، كوبول ، ألغول ، وظهرت أخرى باسكال ، آدا ، LISP ، C ، . . . ومع اللغات بالصيغ الجديدة عرض الصانعون برامج التصريف المختلفة (Compiler) أو المصرفات التي تقوم بترجمة البرنامج من اللغات المتطورة ذات المستوى العالي ( فورتران ، كوبول ، باسكال . . ) الى لغة الآلة أو اللغة القابلة للتنفيذ (object program) ، كما عرض الصانعون لتسريع البرمجة مفسرات (interpretator) ، خاصة تقوم بترجمة البرنامج إلى لغة الآلة ، وتنفيذه مباشرة وذلك خطوة خطوة أو تعليمة بعد تعليمة (instruction) عند إدخال كل منها بواسطة لوحة الملامس (Key bord) المرتبطة بالأداة الطرفية (terminal) والمتصلة بالحاسب أو الكومبيوتر .

إضافة لذلك ، فقد قامت شركات المعلوماتية بانتاج وعرض رزم من البرامج جاهزة للتطبيق والاستعمال لحل مسألة محددة ودقيقة ، إضافة الى رزم من المناهج أو البرامج الجاهزة للاستعمال والتطبيق بعد تعديلها لتلائم حل المسألة المطروحة لدى المستعمل (progiciel) . هكذا ، فمهمة الإنسان تكمن في برمجة المسألة المطلوب حلها ، أما مهمة المكنة فتتبعصر بعملية تنفيذ البرنامج الموضوع من قبل المُستعمل ، وهذا يتم في ثلاث مراحل أساسية : المرحلة الأولى ، وهي مرحلة إدخال البرنامج إلى المكنة وتنقيحه من الأخطاء اللغوية (syntax error) الموجودة فيه ، والثانية ترجمته بواسطة المصرف (compiler) إلى لغة مفهومة من قبل المكنة (Machine language) ومن ثم معالجته بواسطة مُنقِّح الأربطة (link editor) ( في حال عدم إستعمال المُفسر مباشرة لترجمة البرنامج ) بالنسبة للبرامج المكتوبة باللغات ذات المستوى العالي H.L.L. (High level language) والمرحلة الأخيرة ، هي عبارة عن تنفيذ البرنامج بعد تلقيحه بالمعطيات الحقيقية للحصول على النتائج التي نبحث عنها .

وهناك عاملان يجعلان من البرمجة عملاً صعباً . من جهة ، هناك المسافة بين المسألة المطروحة والبرنامج ، ومن جهة أخرى ، الأشكال المختلفة التي يمكن أن يأخذها البرنامج .

العرض الأول للمسألة المطروحة أمام المعلوماتي ( المحلّل أو المبرمج ) يكون مُصاغاً بلغة طبيعية ( مثلاً باللغة العربية ) ، مما يجعله عادة ضبابياً ، غير متماسكاً وغير كاملاً . هذا العرض يُحدّد مميزات النتائج المطلوبة في حلّ المسألة .

وعلى العكس ، يكتب البرنامج بلغة إصطناعية شكلية مُحَدَّدة ، وهو يُحدِّد الطريقة الحسابية التي تسمح من خلال بعض المعطيات ، بالحصول على النتيجة المطلوبة . ولكي نعبر من عرض المسألة إلى صياغة البرنامج ، يجب إذن :

- حل المسألة : أي إيجاد مخطط للحساب ، أو طريقة للحساب تؤدي للحصول على النتائج المطلوبة من خلال المعطيات المعروفة التي يقوم بإدخالها المبرمج أو المُحلِّل ، وهذه هي عملية التحليل والحل . هذه العملية تؤدي إلى صياغة الخوارزم (algorithm) أو السياق البياني (organigramme) .

- الإفصاح عن هذا الحل أو صياغته وتحديدته بواسطة لغة مقبولة من النظام المعلوماتي الذي نعمل عليه ، وهذه هي عملية التكويد أو البرمجة (programatic) .

هكذا وبإيجاز : فإن المدخل إلى وضع الخوارزم أو المدخل إلى الخوارزميات يتم هنا بواسطة لغة للوصف سهلة وبسيطة من الناحية النحوية ، ولكنها عامة في مستوى الإنشاءات المسموحة . وعملية إتقان البرمجة تتم إذن ، بواسطة عملية تكويد بسيطة حسب مخططات الترجمة النموذجية .

هذا المفهوم يسمح بسهولة من العبور من لغة للبرمجة أي لغة أخرى ، لأننا نكون قد فصلنا عملية تحليل المسألة عن عملية تكويدها .

هكذا يُدعى خوارزم (algorithm) ، عملية وصف العمليات الضرورية التي وبواسطتها ، من خلال قيم للدخال تُدعى معطيات (data) ، نحصل على نتيجة أو نتائج مُحَدَّدة .

البرنامج هو عبارة عن خوارزم مكتوب بلغة مُحَدَّدة وخاصة ، وذلك باستعمال مصطلحات خاصة مؤلفة من رموز وسمات أساسية ، تُؤلف كلماتٍ وجملٍ مُشكَّلة بواسطة نحو (syntax) خاص ودقيق ، لتؤلف دلالة دقيقة دلالة (semantic) ، تُمثِّل أوامر وتعليمات تفهمها الآلة وتستطيع تنفيذها .

هكذا ، ولنفترض وجود مسألة معينة ، نستطيع تمييز مرحلتين أساسيتين هما :

البحث عن حلٍّ واضح ، يُدعى خوارزم (algorithm) أو تسلسل منطقي أو سياق بياني واضح . هذه المرحلة تدعى مرحلة تحليل المسألة .

التعبير عن الخوارزم بواسطة لغة للبرمجة ، بغرض إستعمال الحلِّ بواسطة الكمبيوتر . هذه المرحلة الثانية تدعى تكويد الخوارزم (codefication) .

أما البرمجة الإنشائية فهي تعني صياغة الخوارزم وبالتالي البرامج بشكل يكون فيه هذا الأخير قابلاً للتطوير والتعديل دون المساس بجوهر البرنامج أو جوهر الخوارزم ، ويعتمد ذلك على أساس تجزئة المسألة وتجزئة الحل إلى مسائل وحلول ثانوية تُجمع مع بعضها لتؤلف وحدة متكاملة .

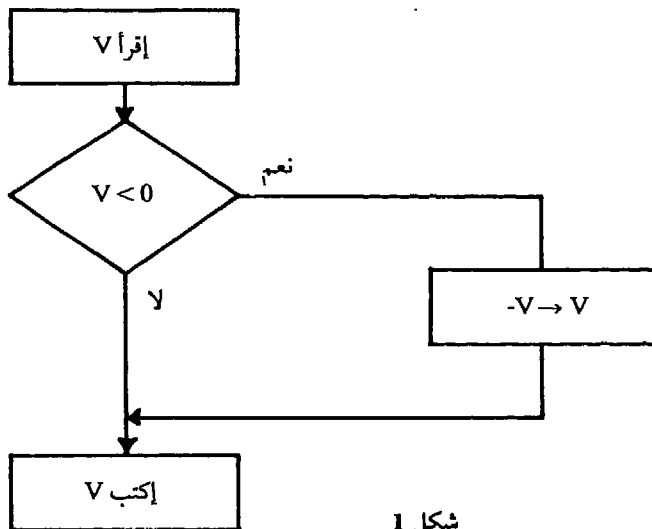
## 1.2 - تمثيل الخوارزم (algorithm representation)

الخوارزم هو عبارة عن مجموعة من الأوامر أو الأفعال . هذه المجموعة هي مُركبة وإنشائية ، لأن ترتيب الأفعال والأوامر بداخل الخوارزم هو أساسي ويُحددها مسار سير المعلومات والنتائج الجزئية والنهائية .

لتمثيل هذه المجموعة الإنشائية من الأفعال ، سنقوم باختبار طريقتين للعمل :

- الطريقة الأولى وتقوم على وضع كل فصل بداخل « علبة » ، ( أو بداخل مستطيل ) ، بين هذه المستطيلات أو العلب يوجد أسهم تحدد نظام تسلسل وترتيب الأفعال والعمليات والعلاقات فيما بينها .

مثلاً :



شكل 1

تعرف هذه الطريقة بالإسم السياق البياني أو organigramme بالفرنسية ، كما وتدعى بالإسم Algorithmه باللغة الإنكليزية .

- الطريقة الثانية تقوم على إستعمال سلسلة « بيانات » و« نصوص » « enoncés » ( أي شروحات أو عرض مكتوب لكل عملية من الخوارزم ) ، بعض هذه البيانات يُمثل عمليات بسيطة ، وأخرى تمثل عمليات أكثر تعقيداً وتسمح بتمثيل عملية ربط مختلف الأوامر والعمليات فيما بينها .

هكذا ، فالخوارزم الموجود في الشكل 1 ، يُمكن أن يُكتب بواسطة التعبير A :

(A)

```
Var V : INTEGER;
READ V
IF V < 0 THEN V ← -V
Ecrire V
```

أو بالعربية : تصريح V : صحيح

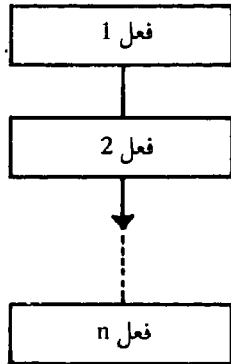
إقرأ V

إذا كان V أصغر من صفر إذن :  $V \leftarrow -V$

إكتب V .

1.3 - ربط الأفعال على التوالي . البيانات المركبة

في السياق البياني ، يكفي ربط المستطيلات التي تُمثل الأفعال بالطريقة التالية :



في التعبير الخوارزمي ، سنُشكّل بنية مُركّبة بترتيب البيانات الواحدة تلو الأخرى ، وذلك إما بتغيير السطر ، وإما باستعمال فاصل ، مثلاً نقطة فاصلة (؛) .

enoncé 1;	بنية 1 ؛
enoncé 2; enoncé 3;	بنية 2 ؛ بنية 3 ؛
⋮	⋮
enoncé n;	بنية n ؛

لتجميع بعض البيانات في مجموعة ، من الملائم إستعمال الكلمات (debut) begin و (fin) end ( بداية ونهاية ) كأهله أو كأدوات لخصر البيانات .

Start start enoncé 1; enoncé 2 end enoncé 3; ... enoncé n end  
 بداية بداية بينة 1 ؛ بينة 2 نهاية بينة 3 ؛ . . . بينة n نهاية .

أو بشكل أفضل :

بداية

بداية بينة 1 ؛

بينة 2 ؛

نهاية

بينة 3 ؛

بينة n ؛

نهاية

#### 1.4 - التخصيص (ASSIGNMENT, AFFECTATION)

الفعل البسيط هو التخصيص ، ويقوم على تخصيص قيمة معينة يمكن أن تكون قيمة تعبير جبري أو منطقي إلى متحولة من نفس النوع . لتمثيل فعل التخصيص سنستعمل الإشارة → ونرمز إليه بالتعبير التالي :

$E \rightarrow V$  ، حيث  $V$  هو معرف (identifier) للمتحولة و  $E$  عبارة عن تعبير رياضي ( جبري ، منطقي ) من نفس نوعية المتحولة ؛ أي إذا كانت المتحولة يصرح عنها على أنها متحولة من نوع حقيقي فيجب أن تكون قيمة التعبير الرياضي حقيقية .

من الممكن إعتبار عمليات الإدخال - الإخراج كعمليات تخصيص خاصة :

الأمر « إقرأ  $V$  » يعني وجود مُعطى معين ، على جهاز محيطي للإدخال ، وهذا المعطى هو جاهز لكي يكون مقروءاً ، وقيمه سيتم تخصيصها أو منحها للمتحولة  $V$

الأمر «Ecrire v» ( إكتب v ) ، يعني تخصيص قيمة المتحولة إلى جهاز الإخراج المحيطي للحاسب .

مثلاً : ( نستعمل ثلاثة أجهزة لبسط الأشرطة المغناطيسية )

إقرأ X على BM1

إقرأ Y على BM2

$Z \leftarrow x + y$

إكتب Z على BM3

### 1.5 - التعاقب (Alternative)

#### 1.5.1 - للتعاقب فرعين :

في مستوى السياق البياني ، يُوضع التعبير المنطقي المطلوب تقييمه في علبة أو مستطيل على شكل مُعين (Losange) بمخرجين ، يرتبط المخرج الأول للمعين بالشرط الصحيح (TRUE) ، والإخراج بالشرط الخطأ (FALSE) .

في التعبير الخوارزمي المكتوب ، سيكون معنا أحد النصوص الشرطية التالية :

**IF condition B THEN STATEMENT 1 ELSE STATEMENT 2**

**IF condition B THEN statement**

أو بالفرنسية

**Si Condition B alors énoncé**

أو بالعربية :

إذا الشرط B إذن العملية 1

وإلا العملية 2 .

ترجمة هذه النصوص أو تكويدها في لغة باسكال ستبدو على الشكل التالي :

**IF C THEN begin**

statement 1

statement 2

end;

**ELSE begin**

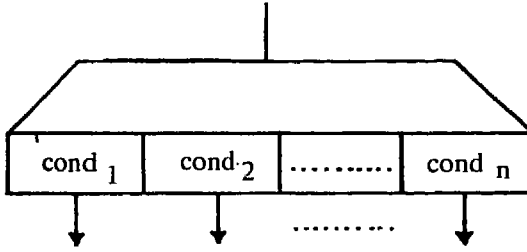
statement

⋮

end

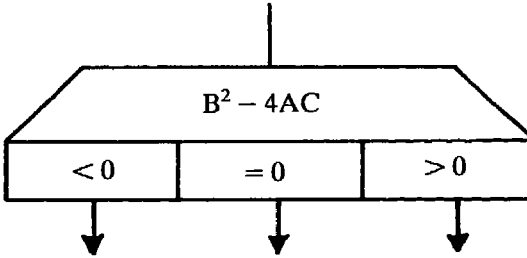
## 1.5.2 - التعاقب بعدة فروع

بدلاً من اعتماد حالتين مرتبطين بالقيم « حقيقية » (TRUE) و« غلط » (FALSE) لتعبير بولي منطقي ، قد يكون مريحاً في بعض الأحيان أن نقوم بتمثيل عملية إختيار لحالة واحدة من بين عدد  $n$  من الإمكانيات (  $n$  - ثانياً معروفة ) . سنحصل إذن ، في السياق البياني ، على عبة تحتوي على عدد  $n$  من المخارج ، كل منها يرتبط بالقيمة « حقيقة » لأحد الشروط .



Cond  $n$  ← عبارة عن الشرط رقم  $n$  .

مثلاً :



في التعبير الخوارزمي ، سنستعمل الأمر «in case of» (في الحالة حيث) أو بالفرنسية «au cas où» :

in case of

cond 1 : statement 1

cond 2 : statement 2

...

cond  $n$  : statement  $n$

في الحالة حيث :

شروط 1 : بيئة 1

شروط 2 : بيئة 2

.....

شروط  $n$  : بيئة  $n$



( البيئة n تعني العملية أو الفعل المطلوب تنفيذه عندما يكون الشرط n نافذاً أي بقيمة تعادل « حقيقة » .

مثلاً :

السيد سمير إشتري كمية معينة من منتوجة حيث ثمن الوحدة منها يساوي 50 ليرة .  
إذا كان الثمن المطلوب دفعه أقل من 200 ليرة ، يجب إضافة 25 ليرة بدل مصاريف نقل .  
المطلوب إخراج وكتابة مجموع المبلغ على الفاتورة الخاصة بالسيد سمير .

من الممكن كتابة الحلّ بالتعبير الخوارزمي التالي :

Var Q , PBRUT, PNET : REAL

Lire Q

PBRUT ← Q \* 50

من الممكن كتابة الحلّ بالتعبير الخوارزمي التالي :

Var Q, PBRUT, PNET : REAL

Read Q

PBRUT ← Q \* 50

if PBRUT ≥ 200 then PNET ← PBRUT

else PNET ← PBRUT + 25

write PNET

PBRUT - الثمن الاجمالي

PNET - الثمن الصافي .

### 1.6 - التكرار (repetition)

من الضروري في بعض الأحيان أن نقوم بتنفيذ فعل معين أو مجموعة من الأفعال أو العمليات لعدد من المرات . وهذا ما يدعى بحلقة الحساب أو حلقة التكرار (loop) .

1.6.1 - الحلقات : while ( طالما ) والحلقة TO ( حتى ) .

يُرمز إلى هذه الحلقات على الشكل التالي :

**While condition C do begin**

statements

**end**

أي : طالما الشرط C يعمل بداية  
 أفعال  
 نهاية  
 أو :

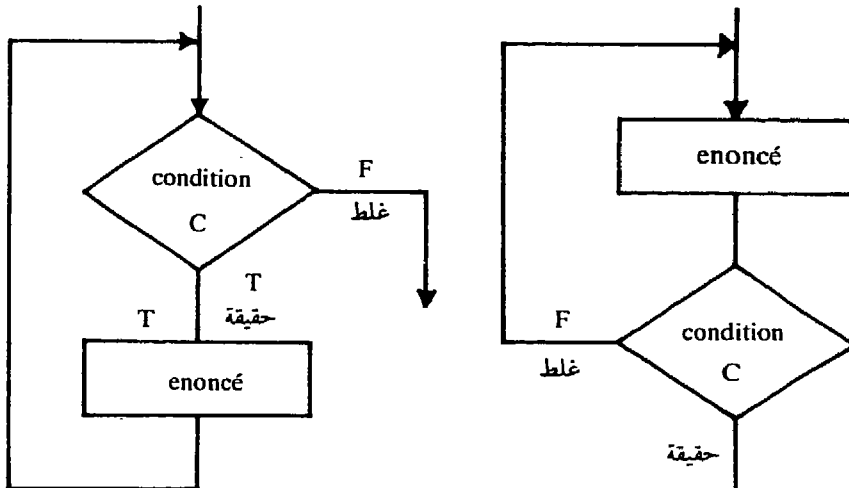
```
repeat Begin
    statement
UNTIL condition c;
```

كرّر الأفعال حتى الشرط C  
 أو :

```
While condition C do begin
    statements
end
```

طالما الشرط C يعمل بداية  
 أفعال  
 نهاية

كرّر الأفعال ( التعليمات ) حتى الشرط C  
 الحلقات tant que ( طالما ) و TO ( jusqu'à ) ( حتى ) تناسب على التوالي السياق  
 البياني التالي :



While cond do begin  
statements  
end.

### 1.6.2 - الحلقة For

يتعلق ذلك بعملية تكرار العمليات باستعمال عدّاد (counter) وذلك على الشكل التالي :

For I EQ M TON, step p, repeat actions

I - عبارة عن متحولة تتغير قيمتها من M إلى N وتمثّل العدّاد .  
P - الخطوة التي تتغير فيها القيمة I .  
معنى هذا الأمر هو التالي :

إلى I من M إلى N ، خطوة P ، كرّر الأفعال

هنا ، I - عبارة عن معرف يُمثّل متحولة صحيحة (عدّاد) ، M ، N ، P عبارة عن ثوابت صحيحة أو معرفات بمتحولات صحيحة أو تعابير جبرية بقيمة صحيحة .

مثلاً : إكتب الخوارزم الذي يحسب الدالة العاملية n أو  $F = n!$

```
Var N, F, I : INTEGER;
Read N [ N ≥ 0 ] ;
F ← I;
IF N > 0 THEN FOR I EQ 1 TON N REPEAT
    F ← F * I
WRITE F;
END
```

ترجمة الحلقة FOR بلغة باسكال تتم بواسطة الأشكال التالية :

```
1) Repeat
    i = i + 1
    ⋮
    c = condition
UNTIL C
```

مثل 2 :

مجموع عناصر الجدول

```
Var S : REAL;           { التصريح عن المجموع S : متحولة حقيقية }
Var I : integer;        { التصريح عن I : عدد صحيح }
Var TAB (50) : REAL     { التصريح عن الجدول TAB الذي يتألف من 50
                          عنصر من نوع حقيقي }
For I = 1 TO 50 repeat  { كرر من I = 1 حتى 50 }
read A(I)               { اقرأ A(I) }
S ← 0
for I = 1 TO 50 repeat  { من I = 1 حتى 50 كرر }
S = S + A(I)            { احسب المجموع S = S + A(I) }
write S                 { اكتب S }
```

ترجمة أو تكويد الحلقة For (Pour) أو « إلى » بلغة باسكال تبدو على الشكل التالي :

```
1) repeat
    i = i .01 1
    :
    c = condition
Until C
2) for      i : = 1 TO n DO
    begin
    statements
    end;
3) While C  Begin
    :
    end;
4) repeat
    statements
until not C
```

## الفصل الثاني

### التحليل التصاعدي والانحداري

يلعب الخوارزم الخاص بحلّ مسألة معينة دور الوسيط بين المسألة بحد ذاتها والبرنامج المكتوب بلغة معينة . يُكتب هذا الخوارزم باستعمال تعابير خاصة تدعى تعابير خوارزمية ( نسبةً إلى الحلّ المنصوص بلغة معينة كالفرنسية أو العربية أو غير ذلك ) ، أو يُمثّل بواسطة سياق بياني (algorithm, organigramme) . ولكن المرحلة الأصعب في البرمجة ككل ، ليست عملية تكويد الخوارزم أو ترجمته إلى لغة معينة ، بل هي عملية تصوّر الخوارزم نفسه أي تصوّر طريقة الحلّ الأمثل ، وهذه هي مرحلة التحليل (analyse) .

لتسهيل العمل ولتحسينه ، سنعمل لفصل الصعوبات عن بعضها ، أو تقسيم المسألة الأولى إلى مسائل أو مواضيع بمستويات مختلفة من التعقيد . هذا هو المسار أو الطريق الواجب إتباعه لحلّ المسألة وصياغة الخوارزم . من الطرق الواجب إتباعها لبلوغ الطريقة المثلى للحلّ المطلوب ، نرى من المفيد الحديث ولو بإيجاز عن الطريقة التصاعدية والطريقة الانحدارية في التحليل .

#### 2.1 - التحليل الانحداري

تقوم هذه الطريقة ، ومن خلال المسألة المطروحة في حالتها الأولى ، على تقسيم المسألة و« الانحدار » مرحلة بعد أخرى نحو مجموعات من المسائل الصغيرة السهلة الحلّ .

#### 2.2 - التحليل التصاعدي

المسار الموضوع يقوم ( على عكس التحليل الانحداري الذي يبدأ من المستوى الأعلى ) ، ومن خلال المستوى الأدنى على الصعود خطوة بعد خطوة نحو المسألة المطلوب حلّها . نبدأ بحلّ المسائل الأسهل التي نعرف بأنها ستساعد على حلّ المسألة كاملةً بحالتها الأولى .

وبطريقة أخرى ، نقوم بصنع وسائط وأدوات خاصة ، وفي مرحلة داخلية نقوم بتعريف إستراتيجية خاصة لاستعمالها في حلّ المسائل الأكثر تعقيداً .

سنقوم بتوضيح هذا المسار أو هذا الخط بواسطة مثل بسيط يُمثّل طريقة لضرب عناصر مصفوفتين (matrix) .

نص المسألة : لنفترض المصفوفة A (matrix) تتألف من عدد n من الأسطر وعدد n من الأعمدة ، والمصفوفة B وتتألف من عدد n من الأسطر وعدد P من الأعمدة . المطلوب أن نحسب نتيجة ضرب المصفوفتين :

$$C = A \times B$$

التحليل التصاعدي :

المخطط التالي يدل على طريقة تشكيل الضرب المصفوفي لكل i وإلى كل z ، هنا :

$$C_{ij} = \sum_{k=1}^N A_k^i \times B_k^j$$

حسابة العنصر  $C_{ij}$  تتم على الشكل التالي :

$$C(I, J) \leftarrow 0$$

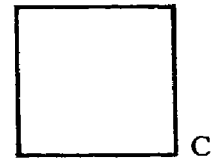
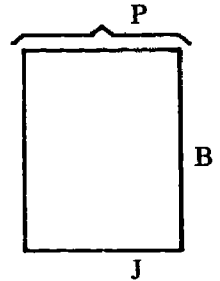
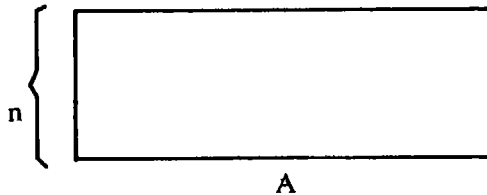
لكل متغيرة I من 1 إلى N كرر

$$C(I, J) \leftarrow C(I, J) + A(I, K) * B(K, J)$$

أو :

FOR I = 1 TON Repeat

$$C(I, J) \leftarrow C(I, J) + A(I, K) * B(K, J)$$



لحساب السطر I ، سنقوم بتغيير مؤشر الأعمدة J .  
لكل متغيرة من 1 إلى P

$$C(I, J) \leftarrow 0$$

لكل متغيرة من 1 إلى N  
كرّر

$$C(I, J) \leftarrow C(I, J) + A(I, K) * B(K, J)$$

FOR J = 1 TO P Repeat

$$C(I, J) \leftarrow 0$$

For K = 1 TO N repeat

$$C(I, J) \leftarrow C(I, J) + A(I, K) * B(K, J)$$

هكذا ، لحساب المصفوفة C كاملة ، سنستعمل الخوارزم التالي :

Var A, B, C Matrix

Begin

$$C(I, J) = 0$$

FOR I = 1 TO N Repeat

FOR J = 1 TO P Repeat

FOR K = 1 TO N Repeat

$$C(I, J) \leftarrow C(I, J) + A(I, K) * B(K, J)$$

end

end

end





## الفصل الثالث

### المواضيع البسيطة ، الأنواع ، التعابير ، كتابة النتائج

يعالج الخوارزم مواضيع وأشياء ، يقوم بإجراء الأفعال عليها . تختلف المواضيع باختلاف نطاق إستعمالها ، وهي عادة :

- المواضيع البسيطة :
- الأعداد . مثلاً : 3.145, 1978
- السمات . مثلاً : 'A', '9', 'C', ...
- القيم الجبرية أو المنطقية . مثلاً (false, true) F, T

ولكي نستطيع معالجة هذه الأعداد أو السمات أو المواضيع بشكل عام ، يجب التصريح عنها في بداية البرنامج ، يتضمن التصريح عن المواضيع معلومات عن نوعيتها ، وحجمها .

مثلاً : « صباح الخير سيد أحمد ، إني بحاجة إلى كلغ سكر وكلغ خبز » .

نلاحظ في هذا المثل :

- تحديد طبيعة المواضيع أو الأشياء المطلوب معالجتها (شراؤها) . مثلاً : المطلوب : رز، خبز ، سكر ...
- عدم إستعمال هذه المواضيع أو هذه الأشياء بشكل عشوائي . مثلاً : يجب أن نزن الرز ، وشرب الكولا ، الخ ...

أي إن لكل نوع من هذه المواضيع ، عمليات خاصة بها .

هكذا ، يُدعى نوع (type) الإلتقاء بين :

- طبيعة المواضيع ( رز ، سكر ، أعداد صحيحة ، حقيقية .. الخ ) .
- العمليات المرتبطة بها ( وزن ، غسيل ، جمع ، ضرب الأعداد ... الخ ) .

### 3.1 - الأنواع الأساسية والعمليات المرتبطة بها .

نستطيع تمييز أربعة أنواع أساسية للأعداد ، هي :

- الصحيحة integer .
- الحقيقية ، real .
- المنطقية أو البولية ، boolean .
- السمات character .

#### أ - أنواع الصحيح (entier, integer)

قيمة هذه الأنواع تُمثل الأعداد الصحيحة .

التعبير عن هذه الأنواع :

نستعمل عادة الترميز العشري لتمثيل هذه الأعداد .

الرموز المستعملة هي : 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9

وبإمكاننا إستعمال أي من التعبيرات المستعملة لتمثيل المعلومات العددية أو الرقمية ،

أي الأعداد ، كالترميز الثنائي في النظام الثنائي بواسطة الأرقام 0, 1 .

العمليات الجارية على هذه الأنواع هي العمليات العادية ( الجمع ، الطرح ،

الضرب ، القسمة ، و mod ) .

#### ب - النوع الحقيقي real type

قيمة هذا النوع عبارة عن أعداد حقيقية ، وتُمثل هذه الأنواع ( الأعداد ) بواسطة

الترميز العشري غالباً ، أو في الترميز الثنائي ، الثماني ، أو السادس عشري في بعض الأحيان مثلاً :

1987, 153.50, 0.0012

النقطة تُمثل الفاصلة العشرية في هذه الأعداد .

العمليات الجارية على هذه الأنواع هي نفسها تلك التي تجري على الأعداد الحقيقية

في الجبر . مثلاً : الجمع ، الطرح ، الضرب ، القسمة ..

تمثيل توكويد هذه الأعداد بلغة باسكال .

const ; e = 1.71828 ; blanc = " ; N = 3

وعلى العكس فإن العدد

$N1 = N + 1$  غير مسموح .

### 3.2 - التعريف عن المتحولات والأنواع

#### 3.2.1 - التعريف عن المتحولات والأنواع الحقيقية والصحيحة بلغة باسكال

Var i : integer ;

s, y, z : real;

i : عبارة عن معرف للمتحوّلة المستعملة (identificator) . وكلمة integer تدلّ على إن المتحوّلة i هي من نوع صحيح .

s, y, z : عبارة عن أسماء متحوّلات أو معرفات مصرّح عنها على إنها من النوع الحقيقي .

#### 3.2.2 - التعريف عن المتحولات والأنواع المنطقية أو البولية

تأخذ المتحوّلات المنطقية قيمتان فقط : صح ، خطأ (false, true) . ترمز إلى هاتان القيمتان بواسطة الأعداد المنطقية : T أو TRUE ، F أو FALSE .

العمليات : تُستعمل العمليات المنطقية العادية ( و ، أو ، لا ) NOT ، OR ، AND .

يجري التصريح عن هذه المتحوّلات بلغة باسكال كما يلي :

VAR X, Y : Boolean;

#### 3.2.3 - النوع سمات : (CAARACTER OR STRING)

يتألف هذا النوع من جميع السمات العادية المستعملة في اللغة : الأحرف ، الأرقام ، السمات التي يُقال عنها بأنها خاصة (نقطة (.) ، فاصلة (،) ، الفراغ ( ) ، الدولار (S) ، الخ (..) .

التكويد : تُحاط السمة بواسطة أبوستروف ( ' ' ) . مثلاً :

'A', '9', '#'

في الخوارزميات ، يُرمز إلى السمة « فراغ » (blanc,space) على الشكل التالي : " العمليات : نستعمل فقط عمليات المقارنة على السمات ، كالعمليات التالية : = (يعادل) ، ≠ (يختلف) .

#### 3.2.3 - الأنواع المرقمة (enumerated type)

نجد هذه الأنواع في لغة باسكال (أو في لغة آدا) .

مثلاً : VAR JOUR : (Lundi, mardi, mercredi, jeudi);

المتحولة JOUR ( يوم ) ، يمكن أن تأخذ فقط واحدة من القيم الموجودة ضمن الهلالين : أي من Lundi إلى Jeudi .

تعريف هذا النوع :

التعريف في النوع المرقم يسمح بربط اسم معين بالنوع ، وذلك في كل مرة نحتاج فيها إلى هذا النوع . مثلاً : لبناء نوع إنشائي مركب عند التصريح عن المتحولات .  
مثلاً :

type response = (yes, No, may be);

chifre = '0' .. '9';

التصريح التالي :

Var dig : chifre;

سيستبدل التصريح :

var dig: '0' .. '9' ;

في كل مرة نرغب فيها ببلوغ النوع chifre المصرح عنه كنوع في بداية البرنامج .

### 3.3 - التعابير expression

#### 3.3.1 - حسابة وتقييم التعابير

الطريقة الأكثر شيوعاً لمعالجة المواضيع من إعداد وثوابت ومتحولات ، تقوم على إدخالها في عملية معينة حسابية أو منطقية . تستعمل لذلك المؤثرات البسيطة ( المؤثرات المنطقية NOT ، AND ، OR ) على متأثر واحد ( مؤثرات أحادية ) مؤثرات بمتأثر واحد (single operand operator) ، أو على متأثرين ( مؤثرات ثنائية two operands operator ) ( operator ) . هذه المتأثرات (operand) تنتمي إلى أحد الأنواع المعروفة أعلاه .

لنفترض a و b هي مواضيع (object) بمؤثر (operator) أحادي ،  $\bar{a}$  هو مؤثر ثنائي ، و exp1 ، exp2 عبارة عن تعابير . فإذا :

$$a. \forall a, a \bar{a}, exp1 \bar{exp2}$$

عبارة عن تعابير مرتبطة بعمليات تدل عليها المؤثرات  $\bar{a}$  و  $\bar{exp2}$  .

لرفع الإجماع عن التعابير وتوضيح العمليات ، نقوم بوضع أولوية (priority) لكل مؤثر . هذه الأولوية تسمح بترتيب المؤثرات فيما بينها . القواعد التالية تُحدد نظام الحساب .

يجب البدء أولاً بتقييم وحسابه أو تنفيذ تلك العملية التي تتمتع بأولوية أكبر من العمليات التالية المتقاربة .

مثلاً : لحسابه  $2 / 5 + 3$  نبدأ بمؤثر القسمة

وحسابه  $5/2$  وبعد ذلك نقوم بجمع نتيجة القسمة هذه مع 3 .

- في حال تساوي الأولوية ، نبدأ بالحساب من اليسار إلى اليمين .

مثلاً : لحسابه :  $3 + 2 - 5$

نبدأ بواسطة  $2 + 3$  وبعد ذلك نطرح من النتيجة 5 .

- من الممكن دائماً حصر العمليات الجزئية بداخل أهلة كي نستطيع إخترام نظام أولوية المؤثرات عند إجراء الحساب .

3.3.2 - المؤثرات بلغة باسكال

أ - المؤثرات الجبرية .

- الطرح

+ الجمع

\* الضرب

/ القسمة

div القسمة

modulo mod

ب - المؤثرات المنطقية :

and, Or, NOT

ج - المؤثرات العلائقية .

= يعادل

< > يختلف عن

< أقل من

> أكبر من

= < أقل أو يساوي

= > أكبر أو يساوي .

د - الدالات الجبرية

abs (x) ، القيمة المطلقة من x

مربع $x$ ( $x^2$ )	sqr (x)
جيب $x$	sin (x)
جيب تمام $x$	cos (x)
	arctg (x)
الدالة الأسية	exp (x)
لوغاريتم $x$	ln (x)
الجذر التربيعي من $x$	sqrt (x)

فلنشر هنا إلى إن حسابة دالة الرفع إلى أس معين تتم على الشكل التالي :

$$x^y = \exp(y) * \ln(x)$$

هـ - الدالات الجذرية

succ (x)

pred (x)

ard (x)

chr (x)

و - دالات التبادل

$\text{trunc}(x)$  = القيمة الصحيحة من  $x$  إذا كانت  $x \geq 0$  ، أو القيمة الصحيحة من  $\text{abs}(x)$  إذا كانت  $x < 0$  .

مثلاً :

$$\text{trunc}(17.986) = 17$$

$$\text{trunc}(-4.3) = -4$$

$\text{round}(x)$  = العدد الصحيح الأقرب إلى  $x$  .

$$\text{round}(17.61) = 18$$

$$\text{round}(17.42) = 17$$

ز - الدالات المنطقية .

$\text{odd}(x)$  تعادل true إذا كان التعبير من النوع صحيح  $x$  هو مفرد، و false إذا كان التعبير

الصحيح نفسه مزدوج ..

من الممكن أن نعتبر إن :

$$\text{odd}(x) = \text{abs}(x) \bmod 2 = 1$$

eof تدل على نهاية السجل

coln(f) تدل على نهاية السطر من النص f .

إذا جرى إهمال f ، فذلك يعني أن النص هو سجل الإدخال أي ما يدخل بواسطة الأداة الطرفية (input file) .

### 3.4 - كتابة النتائج (Writing)

تقوم الآلة الحاسبة الجزئية بعرض متواصل ومنتظم لجميع النتائج الجزئية الوسيطة . ولكن باستعمال حاسب كبير تكون النتائج مختلفة ومتعددة ، وعملية عرضها عند الإخراج ( على طابعة أو على شاشة ) يجب أن يتم بشكل واضح مُفصّل وجلي . وفي حدود الخوارزم ، نعتبر إن عملية الكتابة تتم بشكل متواصل على أسطر دون الاهتمام بحجم هذه الأسطر وبعدد السمات المطلوب عرضها أو طباعتها . هكذا ، يجب إستغلال سهولة الطباعة كي نستطيع تحضير النتائج بشكل جيد .

أمر الكتابة هو :

WRITE (a1, a2, ... an);

أو :

إكتب (a1, a2, ... an) ;

حيث :

- «ا» يمكن أن تُمثّل :

.. تعبير جبري أو منطقي .

- سلسلة من السمات محصورة بداخل أبوستروف ( ' ' ) .

- الأمر « على السطر » ( on line ) يؤدي إلى الطباعة على سطر جديد تالي .

- عدد

مثلا :

WRITE (' the square of 4 = ' , 4 × 4);

يؤدي إلى طءعة النتيجة التالية :

the square of 4 = 16

ترجمة هذا الأمر بلغة باسكال هو :

WRITE (e1, e2, ..... en);

يعادل :

```
begin
  write (e1);
  write (e2);

  write (en);
end.
```

هذا الأمر يؤدي إلى كتابة e1, e2, ..., en على نفس السطر .

الإجراء writeln يؤدي إلى إنهاء السطر ، أي كتابة قيمة المتحولات على نفس السطر والعودة إلى بداية السطر الجديد . هكذا فالتعليمة :

```
writeln (e1, .. en);
begin
  write (e1);
  .
  .
  write (en);
writeln
end
```

تعادل الأوامر التالية :

مثل 1 :

إكتب عدد يساوي n من النجوم (\*) على نفس السطر :

```
for x : = 1 to n do
  write (' * ');
writeln
```

مثل 2 :

إكتب p \* n مرة الرمز '-' على نفس السطر ، وذلك على مجموعات ، تحتوي كل واحدة على عدد P من الرمز - ، وتنفصل عن الأخرى بواسطة الرمز + . أي على الشكل

التالي :

$$\underbrace{\text{---}}_P + \text{---} + \text{---} +$$



```

for i : = 1 to n do begin
  for j : = 1 to p do
    write ('-');
    write (' + ')
  end;
end;
writeln

```

هناك ثلاثة حالات قد تظهر خلال كتابة النتائج .

- التعليمة write (e) ، تكتب قيمة e على شكل سمة ، إذا كانت e عبارة عن سمة معينة .  
 - write (e:n); ، تكتب n - 1 فراغ ، وبعد ذلك قيمة المتحولة على شكل سمة ( في الحالة التي تُمثَّل فيها e سمة معينة ) .  
 مثلاً :

```
write ('a', 'a':2) → a a
```

- e عبارة عن عدد صحيح .

- write (e) : تكتب التمثيل العشري للمتحولة e .

- write (e:n); ، تكتب التمثيل العشري للمتحولة e ، مسبوقه بعدد من الفراغات الضرورية للحصول على عدد n من الرموز في المجموع .  
 مثلاً :

```
write (12:2, -12:04, 127:1);
```

هذه التعليمة تؤدي إلى كتابة :

```
12 -12 27
```

- e عبارة عن عدد حقيقي .

- write (e) ، تكتب قيمة e بشكل عدد حقيقي بفاصلة متحركة ( أي هو write (e:n) حيث n تتعلق بالحاسب المستعمل ) .

- write (e:n) : تسمح بكتابة قيمة e على شكل عدد بفاصلة متحركة مسبوق بعدد من الفراغات يسمح بتغطية عدد يساوي n من السمات في المجمع . وإذا كان الحقل من n سمة هو غير كافٍ ، فسيتم توسيعه .

- write (e:n:d) ، يكتب قيمة e على شكل عدد حقيقي بفاصلة ثابتة وبعده مساوٍ له من

الأرقام للقسم الكسري ( العشري ) من الجزء العشري ( mantisse ) ، وهناك فراغات تسبق العدد لتغطية مكان n سمة . وإذا كان الحقل المؤلف من n سمة هو غير كافٍ فسيتم توسيعه .

e - عبارة عن متحولة من السمات .

write (e); ، تُكتب السمات x من السلسلة حسب ورودها في المتحولة .  
write (e:n); ، يُطبع العدد n من السمات الأولى التي تُؤلف السلسلة e ، على أن تُسبق بالعدد اللازم من الفراغات لتغطية الحقل المؤلف من n موقع ( أو n سمة )  
إذا كان  $n > x$  .

e - عبارة عن متحولة منطقية

write (e); ، تكتب السلسلة 'true' أو السلسلة 'false' .  
write (e:n); ، تقوم بتكبير الحقل من n من السمات .

### 3.5 - إدخال المعلومات أو قراءة المعطيات Reading

الأمر المستعمل لقراءة المعلومات يبدو على الشكل التالي :

Read (a1, ... an);

أو اقرأ (a1 .. an) ؛

وتترجم بلغة باسكال بواسطة التعليمات التالية :

Read (a1, .. an);

read ln (a1 .. an);

في الأمر الأول يقرأ الحاسب المتحولات a1 .. an الواحدة بعد الأخرى ولا ينتقل إلى السطر التالي إلا إذا تجاوز طول جميع المتحولات a1 .. an طول سطر واحد . بينما في التعليمات Readln فإن الحاسب يقرأ سلسلة المتحولات الموجودة بداخل الهلالين وينتقل بعدها تلقائياً إلى بداية السطر التالي .

### 3.5 - التسمية ، التالي ، القراءة ، الإلحاق

قد نقوم خلال تحليل المسألة بتقسيمها إلى مسائل - ثانوية . يجب أن نعمل على حل هذه المسائل الثانوية حسب نظام ترتيبها وورودها وتواليها . النتائج الحاصلة من حل كل مسألة ثانوية يمكن أن تُستعمل كمعطيات لحل المسائل الثانوية اللاحقة . من المناسب إذاً ، ولكي تتمكن من معالجة هذه النتائج ، أن نقوم بتسميتها وهذا يتم بواسطة المعرف ( identifier ) .

من الممكن إذا تسمية هذه الثوابت ، مثلاً ربط المتحولة Pi بالثابتة 3.14 (  $\text{Pi} = \text{const } 3.14$  ) ، أو أيضاً تسمية معطيات الخوارزم التي نحصل عليها بواسطة أحد أوامر القراءة .

### 3.5.1 - التسمية Nomination

يعني المعرف (identifier) إحدى القيم الناتجة عن الحساب . يُضاف إلى كل معرف مجموعة من المميزات التالية :

- إسم المعرف يجب أن يكون وحيداً ، يجب تسمية نتيجتين مختلفتين بواسطة مُعرّفين مختلفين .

- نوع المعرف (type) : ويدل على المجموعة التي تنتمي إليها القيمة المعنية بواسطة هذا المعرف .

تُحدّد هذه المميزات عند التصريح عن المعرف .  
النحو الخاص بالتصريح :

(Syntax declaration)

t identifier is v

حيث t : تدل على نوع المعرف .  
v : إسم المعرف .  
أمثلة :

real Pi is 3.1415926535

real twpi is 2 \* pPi

bool test is true

int nb mois is 12

الدلالة :

- يجب أن تكون قيمة v متوافقة مع النوع المعلن t .
- بعد تحديد المعرف ، لا يمكننا تغيير قيمته .
- يجب التصريح عن كل معرف مستعمل في الخوارزم في بداية البرنامج .

أمثلة :

type chiffre = '0' .. '9';

var digit : chiffre ;

أي : تأخذ المتحولة digit إحدى قيم chiffre

const pi = 3.14

أي إن :

- Const - تدل على إن المتحولة هي ثابتة .
- pi - إسم المعرف أو إسم الثابتة .
- 3.14 - قيمة المعرف أو الثابتة .

3.5.2 - التوالي (sequentially) :

لنفترض إن المسألة P تنقسم إلى المسائل الثانوية S1, S2, S3 ، وإن هذه الأخيرة يجب أن تُنفَّذ حسب هذا الترتيب ، نستعمل الرمز « ; » كفاصل بين هذه الاجراءات أو المعالجات . هكذا ، ستُحدَّد P بواسطة الكتابة التالية :

Start S1; S2, S3 END

مثلاً :

إكتب الخوارزم الذي يحسب مساحة وحجم كرة بشعاع يعادل 1.24 سم .

مساحة الكرة تحسب بواسطة المعادلة :

$$S = 4 \pi \cdot R^2$$

حجم الكرة يعادل :

$$V = 4 \pi R^3/3$$

نلاحظ أن حساب قيمة V نحصل عليها من S بواسطة الصيغة  $V = S * R/3$  مما يسمح لنا بتقليص عدد العمليات .

هكذا ، فبالإمكان كتابة الخوارزم على الشكل التالي :

Real Pi is 3.1459;

Real radius is 1.24;

real surface is 4 \* Pi \* radius \* radius;

real volume is surface \* radius/3;

write (' the surface of sphère = ' surface,

'volume = ' , volume)

END.

### 3.5.3 - الإلحاق COLLATERALITY

لا تعالج جميع عمليات الحساب التابعة للخوارزم بالضرورة بشكل متسلسل ، لأنها قد تكون مستقلة . الحالة الأكثر كلاسيكية هي تلك الخاصة بتقييم التعبيرات . فلنفترض التعبير الجبري  $a * b + c/d$  ، نفرض قواعد الأولوية أن نحسب  $a * b$  قبل  $c/d$  قبل إجراء عملية الجمع . وعلى العكس ، لا يوجد أي شيء يدل على ضرورة تنفيذ  $a * b$  قبل  $c/d$  . هكذا ، لنفترض المسألة P التي من الممكن أن تُقسَّم إلى ثلاثة مسائل مُستقلة S1, S2, S3 . هذه المسألة يمكن أن تُمثَّل بواسطة S1, S2, S3 حيث الفاصلة (؛) تدل على الإلحاق ، على عكس النقطة والفاصلة (؛) التي تعني التوالي .

مثلاً :

لنفترض عددين حقيقيين a و b للقراءة حسب ورودها ، نرغب بحساب نتيجة الضرب  $p = a \times b$  ، والقسمة  $a/b$  ، والمجموع  $p + q$  . بالإمكان أن نكتب الخوارزم على الشكل التالي :

```
start
  read a is Read real;
  read b is Read real;
  real q is a * b, real q is a/b;
  write (' the product of ' , a, 'and', b,
        'Equal': , p, ' and the quotient' , q,
        'the SUM of p and q = : ', p + q)
end
```



## الفصل الرابع

### التكرار ، المتحولات ، التخصيص (Iteration, Variables, Assignments)

#### 4.1 - الهدف :

الأفعال : إحسب المبلغ المدفوع لكل عامل من شركة معينة .

إحسب الأعداد الـ  $n$  الأولى من سلسلة من الأعداد . إجراء معالجة على جميع عناصر المتجه (vector) الخ . .

إذا كان عدد عمليات التكرار كبيراً ، فمن الصعب إعادة كتابة نفس الخوارزم لعدد  $n$  من المرات . سيكون من غير الممكن كتابته إذا كانت  $n$  غير معروفة مسبقاً وفي البداية . مثلاً : إذا كان ذلك يتعلّق بمعالجة مجموعة من المعطيات « حتى نصل إلى آخرها ولا يبقى منها شيئاً » . يجب إذاً أن نتمكّن من تحديد مدى عملية تكرار الفعل ، أي التكرار ، الذي وبعد التفسير والإعداد ، يتتابع حتى تحدث حادثة معينة : هذه هي حادثة إنهاء التكرار ، الذي نحدّده في الخوارزم بواسطة أحد الشروط .

في عملية التكرار ، نلاحظ إنه من الجاري والشائع أن نحسب العناصر المتتالية في إحدى السلاسل المحدّدة على أنها تكرارية ، أي حيث العنصر  $u_n$  يتعلّق بالعنصر  $u_{n-1}$  :

$$u_n = f(u_{n-1})$$

وإذا كانت القيم الوسيطة  $u_1, u_2, \dots$  ليست محفوظة ، نقوم بتمثيلها وتحديدتها بشكل متتالٍ بواسطة موضوع مُوحّد يُدعى متحولة (Variable) . هذه القيم  $u_1, u_2, \dots$  أو هذا الموضوع الجديد أي المتحولة يجب أن يكون موضوع تصريح ، أي يجب أن يُصرّح عنه وعن نوعيته وحجمه ( مثلاً : التصريح عن عدد العناصر في أحد الجداول وعن نوعيتها ) .

وبشكل عام ، نستطيع إعطاء المتحولة قيمة أولية .

هناك عملية تدعى التخصيص (assignment) ، وهذه العملية تسمح بتغيير قيمة

المتحولة حسب رغبة المبرمج .

في أغلب الأحيان نستعمل إحدى المتحولات ( كمؤثر ) لتحديد شرط إنهاء عملية تكرار الفعل .

4.2.1 - عملية التكرار « حتى حادثة أعمل »

تكتب هذه العملية بواسطة الاجراء التالي :

To événement DO

A1;

while condition sort by evenement

A2

Continue

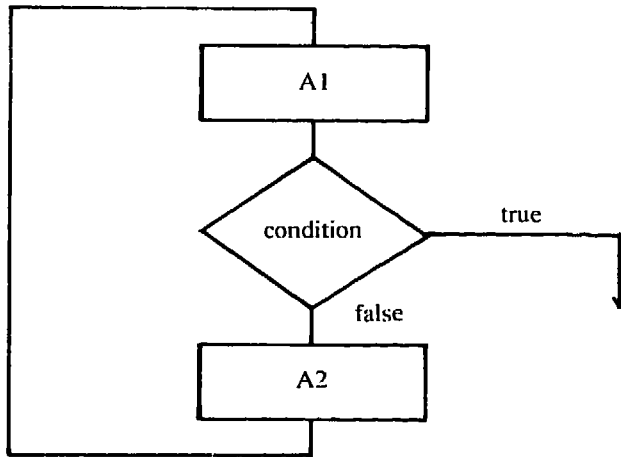
- événement : عبارة عن معرف (identifier) معيّن أو إسم متحولة .

- condition : عبارة عن تعبير منطقي يُمثّل شرط معين للتنفيذ ، نتيجة هذا الشرط هي صحّ (true) أو غلط (false) .

- A1, A2 : عبارة عن أفعال ( عمليات ، تعليمات ، أوامر .. ) . واحدة من هذه الأفعال قد تكون فارغة بدون أثر ( أي بدون نتيجة ) .

- while ... to : ( حتى ... عندما ) هما عبارة عن مفاتيح أوامر التكرار .

دلالة التكرار يمكن أن تتمثّل بواسطة المخطط التالي :





هذه التعبيرات ( حتى . . . إفعال ، عندما شرط إفعال ) يمكن أن تترجم بلغة باسكال بواسطة الأوامر التالية :

```
1) while C do
    begin
    statements
    end.
```

```
2) repeat
    . statement
    .
    .
statement
UNTIL C
```

C - عبارة عن تعبير منطقي أو شرط أو حادثة معينة .

ملاحظة : من الممكن في لغة باسكال أن نستعمل عكس الشرط لتابعة التكرار while NOT C ، أي إذا كان الشرط غير صحيح نتابع التكرار .

مثلاً : الجذر التربيعي لعدد إيجابي a يعادل حدود السلسلة التكرارية  $u_i = (u_{i-1} + a/u_{i-1})/2$  ، فإذا أسمينا حدود السلسلة l فعند ذلك سيكون معنا :

$$l^2 = a \text{ ، أي إن } l = (1 + a/1)/2$$

لذلك ولنحصل على l بدقة معينة تعادل epsilon يجب وقف عملية التكرار لقيمة المؤشر x عندما تصبح قيمة التعبير  $\frac{|a - Ux^2|}{a}$  أصغر من epsilon .

هكذا ، فالبرنامج الذي يحسب الجذر التربيعي باستعمال طريقة نيوتن هو :

```
program Newton (input , output);
{ حسابة الجذر التربيعي باستعمال طريقة نيوتن }
```

```
Var u: real;           { سلسلة التقاربات }
    a: real;           { العدد الذي نبحث عن جذره }
    epsilon : real;   { الدقة }
begin
```

```

epsilon := 0.0001;
read (a) ; u: = 1;
repeat
    u: = (u + a / u) / 2
until (abs (a - u * u) / a) < epsilon;
writelin (n)
end.

```

#### 4.2.2 - التصريح عن المتحولات

التصريح عن المتحولات يتم على الشكل التالي :

```
Var t identifier
```

identifier - وتعني اسم المتحولة .

t - نوع المتحولة

Var كلمة مفتاح (Key word) ، وتمثل الايعاز أو الأمر بالتصريح عن المتحولة .

معنى هذا التصريح ، أن المتحولة identifier تعني أو تدل على قيم من نوع t .

أو بكلمة أخرى ، إن المتحولة () المسماة identifier هي من نوع t .

لاعطاء قيمة أولية للمتحولة ، نكتب ما يلي :

```
Var t identifier unit expression
```

التعبير expression هو من نوع t ويمثل القيمة الأولية للمتحولة المسماة

identifier .

أمثلة .

```
Var INT total;
```

- النوع INT : مختصر كلمة INTEGER ( صحيح ) ويمثل نوع المتحولة الذي رمزنا إليه

بالحرف t (type) ، total ويمثل المعرف identifier .

معنى هذا التصريح إن المتحولة total هي من النوع INTEGER أو الصحيح .

```
Var real moyenne unit 0;
```

المتحولة moyenne ذات القيمة الأولية 0 هي من النوع real أو الحقيقي .  
 من الممكن جمع التصريحات عن عدة متحولات ( بدون إعداد أو إعطاء قيمة أولية لها ) ، وذلك إذا كانت هذه المتحولات من نفس النوع ، وعلى الشكل التالي :

Var INT nb1 , nb2, nb3;

#### 4.2.3 - التخصيص (assignment , Affectation)

تتم عملية التخصيص على الشكل التالي :

identificator := expression

: - الرمز = : يدل على عملية التخصيص .

- التعبير expression ، ويمكن أن يكون عبارة عن ثابتة أو معادلة جبرية أو منطقية ، ويجب أن يكون نوعه متطابقاً مع نوع القيم المعنية بواسطة المتحولة identificator . بعد عملية التخصيص يصبح التعبير expression هو القيمة الجديدة للمتحولة identificator .

مسألة : معنا سلسلة من الأعداد الحقيقية المعرفة بواسطة المعادلة التالية :

$$u_0 = a$$

$$u_i = f(u_{i-1}) \quad i > 0$$

المطلوب حساب العنصر الأول u الذي يجاوب على الشرط C(u) . الخوارزم المناسب لذلك يمكن أن يكتب على الشكل التالي :

begin

Var real u init 9;

for u DO

while C(u) Sort by u

u := f(u)

continue;

write ('the result is ' , u)

مثلاً : لحساب  $\sqrt{2}$  ، يمكن أن نستعمل السلسلة التالية :

$$u_0 = 1$$

$$-2/u_{i-1} / 2 \quad (i > 0) u_i = (u_{i-1} - 2/u_{i-1})/2 \quad (i > 0)$$

القيمة التي نبحث عنها تعادل حدود  $u$  عندما تتجه  $i$  نحو اللانهاية ، وبإمكاننا إعتبار شرط الكفاية من وجهة نظر الدقة المطلوبة الشرط التالي :

$$\epsilon = |u^2 - 2| < 0.001$$

والخوارزم المناسب سيبدو على الشكل التالي :

begin

{حسبان الجذر التربيعي للعدد 2 }

real epsilon is 0.001;

Var real u init 1;

for square root DO

while abs (u  $\uparrow$  2 - 2) < epsilon

sort by square root;

u: (u + 2/u)/2

continue;

write ('the square root of 2 = ', u)

END

#### 4.3 - التوسيع Extension

في بعض الحالات ، يمكن أن تكون حوادث التوقف نفسها مختلفة . مثلاً ، البحث عن عنصر في مجموعة من العناصر يمكن أن ينتهي بنجاح - إذا وجدنا العنصر المطلوب - أو بخسارة - إذا لم نجد هذا العنصر بعد البحث عنه في كامل المجموعة ودون نتيجة .

وفي جميع الأحوال ، فالأفعال الواجب إتخاذها في هذه الحالات أو ردّات الفعل على النجاح أو الخسارة يمكن أن تكون مختلفة .

الشكل العام للتكرار يسمح بتحديد هذه الحالة :

بداية

حتى الحادثة 1 . . . أو الحادثة 2 . . . أو الحادثة n أفعال

....

AK;

عندما الشرط cond k أخرج بواسطة الحادثة i ؛

....

Al;

عندما الشرط A cond أخرج بواسطة evj ؛

إفعل

مخرج ev1 : فعل s1

...

مخرج evj : فعل sj

مخرج evn : فعل sn

نهاية التكرار

صياغة هذا الخوارزم باللغة الانكليزية تبدو على الشكل التالي :

FOR ev1 or ... or evj ... or evn DO

....

Ak;

while cond k sort by evi;

....

Al;

while cond l sort by evj;

....

DO

output ev1 : action s1

....

output evj : action sj

....

output evn : action sn

end of iteration

وبالإمكان ترجمة هذا الخوارزم باللغة الفرنسية على الشكل التالي :

Jusqu'à ev1 ou ... ou evj .... ou evn faire

....

Ak;

quand cond k sortir par evj;

....

Al;

quand cond l sortir par evj;

....

DO

sortie ev1: action s1

....

sortie evj : action sj

....

sortie evn : action sn

fin iteration

سيتم تنفيذ فعل واحد هو Sj : أي الفعل الذي يناسب الحادثة evj التي أفادت  
المخرج Sj .

مسألة :

البحث عن أحد العناصر بداخل لائحة من الأعداد (Liste) : لنفترض لائحة  
تحتوي على أعداد صحيحة وإيجابية ، وتنتهي بالعدد صفر . سنبحث فيها إذا كان أحد  
الأعداد المعروفة مسبقاً موجوداً ضمن اللائحة .

الخوارزم المذكور يقوم بالبحث بداخل اللائحة حتى يجد العدد المطلوب .

لنفترض أن العدد الذي نبحث عنه هو NB .

المتحولة التي تمثل العدد الموجود في اللائحة هي : value .

المتحولة التي تمثل العدد الغائب هي : value abscent .

الأعداد الموجودة في اللائحة هي nb list .

Begin

INT NB is readint;

Var INT nb list init readint;

```

for value OR value absent DO
while nb list = 0 sort by value absent;
while nb list = NB sort by value;
    nb list = readint
Continue
output value : write ('the number is present')
output value absent : write ('the number is absent');
end.

```

المتحولات المستعملة في هذا الخوارزم هي :

- readint : عدد صحيح يدخل إلى المكنة بواسطة القراءة ( مثلاً : إدخال عدد بواسطة لوحة ملامس الشاشة ) . وهو يُثَلُّ الأعداد المقروءة من اللائحة .

- NB : هو العدد الذي نبحث عما إذا كان موجوداً في اللائحة . هذا العدد تقرأه المكنة من الخارج ، ويتم إدخاله أو قراءته بواسطة لوحة الملامس .

- value absent : إذا لم نجد العدد ، فستكون القيمة غائبة ، وبالتالي العدد NB الذي نبحث عنه في اللائحة غير موجود بداخلها .

ملاحظة : الخروج من التكرار المتداخل .

عندما تكون عمليات التكرار متداخلة ، فليس من المسموح الخروج من عملية التكرار إلا بواسطة إحدى الحوادث المتصلة بعملية التكرار هذه .

هكذا فالصياغة التالية هي غير صحيحة .

```

FOR e1 DO
....
    FOR e2 on e3 DO
....
        while C sort by e1;
    DO
output e2;
    outpute3;
end of interation

```





## الفصل الخامس

### الاختيار (CHOIX)

#### 5.1 - الهدف :

في أكثر الحالات ، لا يتم تنفيذ الأفعال إلا إذا تأمنت بعض الشروط :  
- لنفترض المعادلة التالية :

$$ax^2 + bx + c = 0$$

فإذا كانت القيمة  $\sqrt{b^2 - 4ac}$  سلبية ، تكون المعادلة بدون جذور . أما إذا كانت  $\sqrt{b^2 - 4ac}$  تساوي صفر ، تكون المعادلة بجذر واحد . وفي الحالة الأخيرة ، إذا كانت  $\sqrt{b^2 - 4ac}$  إيجابية ، تكون المعادلة بجذرين مختلفين .

- إذا أصبح مخزون سلعة معينة معادلة لقيمة دنيا ، يجب وضع طلبية جديدة .  
عمليات الاختيار هذه مرتبطة بشروط معينة بواسطة تعبير بولي أو منطقي . فإذا كانت قيمة هذا التعبير (صح) true ، فهذا سيؤدي إلى تنفيذ معالجة معينة أو أفعال مرتبطة بهذا التعبير . لنفترض إن  $C_i$  عبارة عن عدد  $i$  من الشروط المختلفة ، وإن  $T_i$  عبارة عن عدد من المعالجات المرتبطة بـ  $C_i$  . فعملية الاختيار تكتب كما يلي :

Case

$C_1 \rightarrow T_1,$

$C_2 \rightarrow T_2$

.....

$C_n \rightarrow T_n$

end of case.

الشروط  $C_i$  هي عبارة عن تعابير منطقية ، والمعالجات  $T_i$  عبارة عن أفعال يتم تنفيذها

حسب قيمة الشروط  $C_i$  .

- يتم تقدير وحسابه التعابير الشرطية المنطقية  $C_i$  بشكل متكامل ومتحد . هذه الشروط يجب أن تكون تبادلية ومقتصرة ، أي هناك شرط واحد على الأكثر بقيمة true ( حقيقة ) .

$$\forall i, j, i \neq j, C_i \text{ AND } C_j = \text{false}$$

عندما يكون الشرط  $C_i$  « حقيقة » ، سيتم تنفيذ المعالجة أو الاجراء المناسب المرتبط به .

ملاحظة : إذا رغبتنا بتنفيذ الفعل  $T_{n+1}$  عندما تكون الشروط  $C_1, \dots, C_n$  غلط (false) . نكتب ما يلي : end of case التي تعني نهاية الحالات .

Case

$C_1 \rightarrow T_1;$

$C_2 \rightarrow T_2;$

....

$C_n \rightarrow T_n;$

else  $\rightarrow T_{n+1}$

end of case

لنفترض إن جميع الشروط  $C_i$  غلط :

- فإذا جرى توقع معالجة خاصة بعد else ، فسيجري تنفيذ هذه المعالجة  $T_{n+1}$  قبل الانتهاء من التعليمة case ، وإلا تنتهي case بدون تنفيذ أي فعل أو إجراء .

تسمح لغة باسكال بالتعبير عن هذه الحالة بواسطة التعليمة التالية :

CASE expression - test OF

valeur 1 : instruction 1;

valeur 2 : instruction 2;

⋮

⋮

valeur n: instruction n;

END;

عندما تكون قيمة التعبير expression-test تعادل القيمة i valeur ، سيتم تنفيذ  
 التعليمية i ( والتي من المحتمل أن تكون فراغاً ) . يجب أن تكون القيم i عبارة عن  
 ثوابت ، كما يمكن أن تجمّع عدة قيم إذا كان الاجراء أو المعالجة المناسبة هي نفسها .  
 إذا كانت قيمة التعبير expression-test لا تعادل أية قيمة حاضرة من i valeur ،  
 فسيتهي البرنامج إلى خطأ .

وتعتبر هذه التعليمية أشد فعالية من نظيرتها في لغة فورتران (GOTO) وبيازيك  
 (ON) ، لأن المنتقي ليس بالضرورة هو صحيح والقيم ليست بالضرورة متتالية .

مثلاً : إحسب جذور المعادلة  $ax^2 + bx + c$  (  $a \neq 0$  ) .

Begin

real a is read real;

real b is read real;

real c is read real;

real delta is  $b^2 - 4 * a * c$ ;

case

delta < 0 → write ( 'without + real solution' ),

delta = 0 → write ( ' one solution, x = ',  $-b/2 * a$  )

delta > 0 → write ( ' two solution: ', on line.

' x1 = ',  $(-b + \sqrt{\text{delta}}) / (2 * a)$  )

' x2 = ',  $(-b - \sqrt{\text{delta}}) / (2 * a)$  )

end of case

END;

مسألة

اكتب بلغة باسكال البرنامج الذي يقوم بحلّ المسألة التالية :

التسجيلة المميزة للزبون تحتوي بالتحديد على حرف أبجدي يُحدّد الحسم  
 الموافق للزبون حسب القاعدة التالية :

10% حسم 'A'      10% حسم 'C'

5% حسم 'B'      5% حسم 'D'

وذلك إذا كان المبلغ يزيد على 1000 ليرة ، وإلا دون حسم .

```
Var LC : CHAR;  
    MONTANT, APAYER : REAL;  
....  
CASE LC OF  
    'A', 'C' : APAYER := 0.9 * MONTANT;  
    'B'      : BEGIN  
        IF MONTANT > 1000.0  
        THEN APAYER := 0.95 * MONTANT  
        ELSE APAYER := MONTANT  
        END;  
    'D' : APAYER := 0.95  
END;
```

- المتحولة MONTANT : تعني المبلغ الاجمالي .  
- المتحولة APAYER : تعني المبلغ بعد الحسم أو المبلغ الواجب دفعه .

## 5.2 - التعليمات الانشائية IF .... THEN ... ELSE

```
IF C THEN T1  
    ELSE T2  
END IF
```

إذا شرط C إذن T1  
وإلا T2  
أو بالفرنسية نكتب ما يلي :

```
Si C alors T1  
Sinon T2
```

- T2, T1 : عبارة عن تعليمات أو إجراءات أو أفعال .  
- C : عبارة عن شرط معين على أساسه يتم تنفيذ التعليمات T1 أو T2 . هذا الشكل يناسب التعليمات التالية في لغة باسكال .

IF C THEN

instruction 1

ELSE

instruction 2;

instruction 3;

أي إذا كانت قيمة الشرط المنطقي C هي ( صحيحة ) «true» فسيتم تنفيذ التعليمات 1 و 2 . أما إذا كانت قيمة الشرط C هي false فسيتم تنفيذ التعليمات 2 و 3 .  
مثلاً :

IF A > B THEN

WRITELN ('A is Great than B')

ELSE

WRITELN ('A is less than B');

WRITELN ('END OF SEARCH');

مسألة :

حل معادلة الدرجة الأولى  $Ax + b = 0$  ،

إذا كانت قيمة A مختلفة عن صفر  $A = 0$  ، فالجذر سيعادل  $X = -A$

أما إذا كانت قيمة A تعادل  $0 (A = 0)$  ، فسيتم طباعة «impossible» أو غير محدد  
«UNDETERMINATED» حسبما إذا كانت قيمة B تعادل صفر أو مختلفة عن صفر .

IF A = 0 THEN

IF B = 0 THEN WRITELN ('UNDETERMINATED')

ELSE WRITELN ('IMPOSSIBLE')

ELSE

BEGIN

x := - B / A;

WRITELN ('The root is = ', x)

END;



## الجداول ARRAY

يجمع الجدول مجموعة معينة من القيم التي تمتاز بنفس الخصائص وتنتمي إلى نوع معين : وبالإمكان تسمية جميع القيم ، أو إستعمال تعبير أو تحديد دقيق لواحدة من القيم المخزنة في الجدول أو أحد عناصره بواسطة عملية تأشير معينة تدل على العنصر أو القيمة .

نجد مثلاً : هذا النوع من المسائل في ترقيم الأحرف الأبجدية . فإذا أطلقنا الاسم Alphabet على مجموعة الأحرف ، فمعنى ذلك ، إن :

- Alphabet ستدل أو تعني مجموعة الأحرف الأبجدية .

- العنصر [ 14 ] Alphabet يدل على العنصر رقم 14 وهو الحرف 'N' .

- العدد 14 يُدعى مؤشر .

### 6.1 - التصريح عن الجداول

للتصريح عن الجداول نستعمل بشكل عام التعابير الخوارزمية التالية :

أ - التصريح عن جدول من الثوابت :

[ inf : sup ] t identifier is v

ب - التصريح عن جدول من المتحولات :

[ inf : sup ] var t identifier { init v }

وهذا يعني :

- identifier : عبارة عن إسم الجدول بكامله .

- t : وتدل على نوعية عناصر الجدول (type)

- V : هو ترميز لعدد n من القيم في الجدول على الشكل التالي :

(V1, V2, ... Vn) ، حيث Vi عبارة عن تعبير من النوع t

- وإذا أدخلنا init إلى التصريح ، فهذا يسمح لنا بإعداد وتهيئة متحولات الجدول  
identifier إلى القيمة V ، أي إن عناصر الجدول ستأخذ كقيمة أولية القيم V .

- inf : sup : تمثل حدود الجدول الدنيا والعليا أو أبعاد الجدول .

مثلاً :

```
[ 1: 26 ] CHAR alphabet is ('a', 'b', 'c', ... 'z');
```

```
[ 1: n ] var real v
```

المتجه (Vector) V يحتوي على n عدد حقيقي .

بينما الجدول alphabet ، يتألف من سطر واحد و26 عامود ( يُمثَّل متجه (Vector) ) ، ويحتوي على رموز أبجدية ، عبارة عن الأحرف الأبجدية a, b, ..., z .

### 6.1.2 - التصريح عن الجداول بلغة باسكال

يبدو التصريح عن الجداول بلغة باسكال على الشكل التالي :

```
VAR V: ARRAY [ 1...3 ] OF REAL;
```

```
W: ARRAY [ 1..3 ] OF REAL;
```

يحتوي الجدول ذو الاسم W وV على ثلاثة عناصر حقيقية من النوع real .

- real هي نوع عناصر الجدول (t) .

- V - identifier وتمثل معرف الجدول أو إسمه .

ولكن إذا كان هناك عدة جداول (متجهات) من نفس النوع ، ومطلوب

معالجتها ، فمن الممكن إنشاء نوع متجه بثلاثة أبعاد (three dimensional vector) .

وذلك على الشكل التالي :

```
TYPE VECT 3 = ARRAY [ 1...3 ] OF REAL;
```

```
VAR V: VECT 3;
```

```
W: VECT 3;
```

### 6.2 - معالجة عناصر الجدول بالتالي

النحو المستعمل لصياغة تعليمات المعالجة يبدو كما يلي :

```
identifier [ index ]
```



- المعرف identifier يُمثلُ اسم الجدول .
- index عبارة عن تعبير صحيح حيث القيمة يجب أن تنتمي إلى الفسحة [ inf, sup ] .
- التعبير [ index ] identifier يعني عنصراً من الجدول يُشار إليه بواسطة المؤشر الخاص به (index) في الجدول .

مثل 2 :

مداولة المتجه (Vector manipulation) .

لنفترض المتجه  $V$  الذي يحتوي على الأعداد الحقيقية  $V = (a_1, a_2, \dots, a_n)$  . إذا كان هو معرف الجدول الذي يُمثلُ المتجه هو  $V$  ، فالتعبير  $V[i]$  يعني العنصر رقم  $i$  من الجدول ، أي العنصر  $a_i$  .

الخوارزم التالي بحسب نتيجة ضرب المتجهين :

Begin

INT n is 5;

[ 1:0 n ] real V1 is (2.0, 3.0, 8.0, 0.1, 1.0);

[ 1: n ] real V2 is (-5.0, 0.8, 3.0, 2.5, - 1.0);

Var real scolar product INIT 0.0;

Var int index init 1;

TO all elements DO

while index <= n sort by all elements;

scolar product + := V1 index × V2 index ;

index: = index + 1

continue

write (scolar product)

end.

### 6.3 - الحلقة « إلى - حتى » (FOR)

عندما نرغب بتكرار المعالجة لعدد محدد ومعروف مسبقاً من المرات ، فمن الأفضل استعمال الحلقة FOR من الحلقة TO . فلنأخذ المثل الذي يعالج الضرب الساكن (Scalar product) بين متجهين .

باستعمال الحلقة « حتى » (TO) يبدو الخوارزم على الشكل التالي :

```
Var real PS init 0.0;
Var int ind init 1;
TO vector DO
PS + := [ ind ] × V2 [ ind ];
ind := ind + 1
while ind > n sort by vector
DO;
```

أما بواسطة الحلقة FOR ، فسيبدو الخوارزم على الشكل التالي :

```
Var real PS init 0.0;
FOR ind from 1 by step 1 TO n DO
PS + := V1 [ ind ] V2 [ ind ]
DO;
```

هكذا ، فالتحو المستعمل لتمثيل الحلقة « إلى - حتى » يبدو على الشكل التالي .

إلى i من e1 بخطوة e2 حتى e3

إفعل S

إفعل .

أو بالفرنسية :

pour i depuis e1 pas e2 jusqu'à e3

faire S

faire S

fait

أو بالإنكليزية :

```
FOR i from e1 step e2 TO e3
```

```
DO S
```

```
DO
```

حيث :

i- : تدعى متحولة التحكم بالحلقة ؛ وهي عبارة عن متحولة داخلية في الحلقة . لذلك لا

نقوم بالتصريح عنها . إضافة لذلك لا يجب أن يتم تغيير قيمة هذه المتحولة داخل الحلقة ، كما ويجب أن تكون متحولة من النوع « صحيح » (integer) .

- e1, e2, e3 : عبارة عن تعابير جبرية تحسب مرة واحدة قبل البدء بعملية التكرار ، أو هي ثوابت .

- e1 : هي القيمة الأولية التي تأخذها متحولة التحكم بالحلقة i ، وعندما تكون  $e1 = 1$  فيإمكاننا إلغاء الجملة e1 from .

- e2 : تدعى خطوة الحلقة ، وإذا كانت  $e2 = 1$  ، فيإمكاننا إهمال الجملة e2 by step .

- e3 : عبارة عن القيمة النهائية التي تبلغها المتحولة i .

- 5 : عبارة عن سلسلة من التعليمات التي تُشكّل جسم الحلقة . بلغة باسكال ، تترجم الحلقة « إلى - حتى » بواسطة التعليمة التالية :

```
FOR i := exp1 TO exp2 DO
  BEGIN
    S
  ' END;
```

مسألة :

إحسب الضرب الساكن بين متجهين .  
الصيغة الرياضية لضرب المتجهات U و V هي :  
 $V \cdot V = A U_i V_i$

البرنامج :

```
Const N = 20;
Type DIMENSION = 1... N;
  VECT = ARRAY [ DIMENSION ] OF REAL;
VAR U, V : VECT;
  UV : REAL;
  I : DIMENSION;
```

```

UV : 0;
FOR I : = 1 TO N DO
BEGIN
UV : = UV + V [ I ] * V [ I ]
END;

```

#### 6.4 - الجداول بعدة أبعاد (Multidimensioned Array)

عندما تكون عناصر الجدول هي نفسها عبارة عن جداول ، عند ذلك نتكلم عن جدول بعدة أبعاد . مثلاً ، الصورة المرسلَة بواسطة القمر الاصطناعي هي شبيهة بجدول ( جدول ببعدين ) حيث كل عنصر يُمَثِّل القيمة الضوئية ( مثلاً 0 = أبيض ، 100 = أسود ) لنقطة من الصورة . وإذا جرى تحديد الصورة بواسطة  $128 \times 128$  نقطة ، فالتصريح عنها يتم على الشكل التالي :

```
[ 1: 128 , 1: 128 ] var int image
```

integer - int ○

أي أن الجدول image عبارة عن جدول ببعدين من الأعداد الصحيحة ويحتوي على  $128 \times 128$  عنصراً أو عدداً .

هكذا فالتصريح عن الجداول بعدة أبعاد يتم على الشكل التالي :

أي التصريح عن جدول من الثوابت بعدد n من الأبعاد يتم كما يلي :

```
[ inf1: sup1, inf2: sup2, ..., inf n: supn ] t identifier is v
```

ب - التصريح عن متحولة من نوع جدول بعدد n من الأبعاد :

```
[ inf1: sup1, inf2: sup2, ..., inf n: sup n ] var t identifier init { init v }
```

ج - البلوغ إلى عنصر من جدول بعدة أبعاد يتم حسب الطريقة التالية :

```
identifier [ index1, index2, ..., index n ]
```

	1	2	3
1	1	20	10
2	3	4	5

مثلاً : لنفترض جدول الثوابت التالي :

فالتصريح عنه يتم على الشكل التالي :

[ 1: 2, 1:3 ] table is ((1, 20, 10), (3, 4, 5))

إذن العنصر [ 2,1 ] Table يعادل القيمة 3 .

ملاحظة :

. sup1 – inf1 يدل على عدد الأسطر ، وبالتالي فعدد الأسطر يعادل sup1 – inf1 .  
. sup2 – inf2 يعادل عدد الأعمدة في الجدول .

مثلاً :

إنحسب مجموع مصفوفتين من الثوابت A و B بأبعاد  $3 \times 4$  .

Begin

[ 1:3, 1:4 ] int A is ((25, -1, 0,3), (12, 3, -8,0), (1, -8, 2, -1));

[ 1:3 و 1:4 ] int B is ((3, -2, -4, 8) , (6, -8, 0, 0), (1, 1, 1, 1));

FOR i TO 3 DO

For j TO 4 DO

write (A [ i, j ] + B [ i, j ] )

DO ;

DO;

DO

بلغة باسكال ، يتم التصريح عن المصفوفة كما يلي :

TYPE name = ARRAY [ 1..N, 1..N ] OF TYPE;

TYPE = integer, real, char

مسألة :

نتيجة ضرب المصفوفتين A , B ، حيث :

A = [ 1..N, 1..N ]

B = [ 1..N, 1..N ]

تعادل المصفوفة C بحيث يعادل العنصر  $C_{ij}$  :

$$C_{ij} = \sum_{k=1} A_{ik} B_{kj}$$

لحل هذه المسألة سنستعمل حلقتين مختلفتين ، لكل منهما مؤشر خاص  $i$  و  $j$  .  
 لاجتياز جميع العناصر  $C_{ij}$  ، سُنْبِتُ  $i$  و  $j$  داخل الحلقات ونحسب  $C_{ij}$  ، هذا العنصر  
 الأخير هو عبارة عن مجموع ، من هنا سينتج حلقة ثالثة بمؤشر جاري هو  $k$  .  
 البرنامج :

```
PROGRAM PRODUCT
TYPE MATRICE = ARRAY [ 1..N, 1..N ] OF REAL;
VAR A, B, C : MATRICE
    I, J, K : 1..N;
BEGIN
    FOR I := 1 TO N DO
        FOR J := 1 TO N DO
            BEGIN
C          [ I, J ] := 0.0;
            FOR K := 1 TO N DO
C          [ I, J ] := C[ I, J ] + A [ I, K ] × B [ K, J ]
            END
        END
    END
END
```

6.5 - الجداول المتراسة بلغة باسكال (PACKEDARRAY)  
 تستعمل وتعالج الجداول المتراسة بنفس الطريقة التي تعالج بها الجداول العادية مع  
 فارق يكمن في طريقة ترتيب تخزين عناصر الجدول .  
 كما نعرف ، فإن السمة (Character) تشغل بايتة واحدة (8bits = 1byte) لحزنها في  
 الذاكرة .

لنفترض بأننا نستعمل مكتبة بكلمة طولها 32 بتة (4 bytes) .  
 فإذا صرّحنا عن الجدول بالطريقة العادية ARRAY [ . . . ] OF CHAR ، سيتم  
 تخزين كل سمة في كلمة مختلفة ، ولكن إذا صرّحنا عن نفس الجدول كمتراص  
 PACKED ، فسيتم تجميع السمات بشكل يتم فيه تخزين كل أربعة بايتات في كلمة  
 واحدة .

التصريح عن الجدول المتراص يتم كما يلي :

Type ALFA = PACKED ARRAY [ 1.. 10 ] OF CHAR;

إذا ، تؤمن الجداول المتراصة توفير في الذاكرة ، ولكن ذلك يتم على حساب سرعة الحساب : هكذا ، فلبلوع عنصر معين من الجدول المتراص ، يجب أن نجد الكلمة التي يوجد بداخلها هذا العنصر ، وبعد ذلك يجب أن نبحث عن العنصر بداخل الكلمة . بالإمكان رصّ وبعثرة عناصر الجداول ، وهذه هي الاجراءات المسماة PACK وUNPACK التي تسمح بذلك .

مثلاً :

VAR A: ARRAY [ 1.. N ] OF TYPE DEA;

PA : PACKED ARRAY [ 1..N ] OF TYPE DEA;

الاجراء UNPACK (PA, A, I) يعادل الحلقة التالية :

OR K = 1 TON DO

A [ K - 1 + I ] := PA [ K ];

أما الإجراء PACK (A, I, PA) فيعادل الحلقة :

for k = 1 TON DO

PA [ K ] := A [ K - 1 + I ];

## 6.6 - النوع تسجيلية record type

### 6.6.1 - النوع record

الجدول هو الوسيلة الوحيدة لتجميع عدد n من العناصر من نفس النوع . مثلاً : أرقام عمل الزبون في العشر سنوات الأخيرة ، أو أسماء جميع الزبائن . . . ولكن من الضروري تجميع العناصر التي تختلف بأنواعها ، وهذه هي تحديداً ، الحالة بالنسبة للتسجيلات التي تولف سجلاً ( فايل file ) معيناً ، مثلاً ، يجب أن نحفظ لكل زبون ملفاً يحتوي على المعلومات التالية :

Numero	Numero	● رقم الزبون
Nom	Nom	● إسم الزبون
ADRESSE	adresse	● عنوان الزبون
cpville	Post code	● الكود البريدي
NUMEREP	representant	● التمثيل الذي يشغله في العالم

REMISE	Remise	● إذا كان له حسم
CAPREC	Chiffre d'affaire	● أرقام عمله في السنوات السابقة
CA COURS	chiffre d'affaire	● رقم عمله في السنة الحالية

هكذا ، فلغة باسكال تحتوي على النوع reord الذي يؤمن التصريح عن هذه المعلومات المختلفة ، والتصريح عن ذلك ، هو كما يلي :

```

TYPE CLIENT = RECORD
NUMERO      : INTEGER;
NOM         : PACKED ARRAY [ 1..10 ] OF CHAR;
ADRESS     : PACKED ARRAY [ 1..30 ] OF CHAR;
CPVILLE   : PACKED ARRAY [ 1.. 20 ] OF CHAR;
NUMEREP    : INTEGER;
REMISE     : BOOLEAN;
CAPREC     : REAL;
CACOURS    : REAL;

```

هكذا فمن الممكن التصريح عن سجل الزبائن (client) CLI ، كما يلي :

```
VAR CLI : CLIENT;
```

وبإمكاننا أن نبلغ إلى كل عنصر من CLI بواسطة الطريقة التالية :

```
CLI . NOM := '  DUPONT
```

```
IF CLI . REMISE THEN ...
```

وبالإمكان خلط ذلك مع التأشير :

```
TYPE ENTREPRISE = ARRAY [ 1..50 ] OF CLIENT;
```

```
VAR E1 : ENTREPRISE;
```

في هذه اللحظة ، يكون رقم العمل في السنة الحالية للزبون الخامس من الشركة E1

(entreprise) ، هو :

```
E1 [ 1 ] .CACOURS
```

والسمة الأولى من اسم هذا الزبون ، هي :

```
E1 [ 5 ] .NOM [ 1 ]
```



مسألة :

يحتوي كل سطر من الطلبية على ما يلي :

- نص ( إسم السلعة ) ( Libellé ) ، بطول 20 سمة .
- سعر الوحدة أو السلعة ( Unit price ) ، عدد حقيقي .
- عدد السلع ( nombre ) ، صحيح ( integer )
- المبلغ ( montant ) ، عدد حقيقي ( real ) .

#### 6.6.2 - التعليمة with

من الملاحظ إن إعداد وتهئية التسجيلة record بالطريقة الكلاسيكية المذكورة أعلاه هي عملية مضجرة ، هكذا فتخصيص قيم معينة لعناصر التسجيلة يجب أن نكتب ما يلي :

```
CLI . NUMERO : = 1000;
CLI.NOM : = `  DUPONT      »;
CLI. ADRESSE : = `BEYROUTH'
CLI. CPVILLE : = `      75010 TYPE
CLI. NUMREP : = 10;
CLI. REMISE : = TRUE;
```

ولكن باستعمال التعليمة with تصبح عملية الإعداد (initialisation) وإعطاء قيم لعناصر التسجيلة أمراً سهلاً ، وهي تسمح بتفادي عملية تكرار CLI في كل مرة .

هكذا نكتب :

```
With CLI DO
BEGIN
    NUMREP : = 1000;
    NOM : = `AHMED'
    :
    :
CACOURS : = ...
END;
```

هذه الطريقة هي مفيدة للغاية عندما يكون عندنا عدة مستويات في التسجيلة RECORD ، أي عدة مصرّفات للعنصر الواحد كما نعرف في المثل التالي للحصول على

إسم الزبون من الشركة ENTREPRISE الخاصة بالمصنع USINE في القسم SERVICE  
من السجل CLI :

ENTREPRISE . VISINE . SERVICE. CLI. NOM : = AHMED

يجب إذا كتابة التعليمة التالية باستعمال with .

with ENTREPRISE, USINE, SERVICE, CLI DO

BEGIN

NOM : = ...

END;

### 6.6.3 - التسجيلات المتحولة

من الممكن أن لا تكون جميع التسجيلات ينفس التركيبية . لنفترض مثلاً ، لائحة عمال للمعالجة . هذه اللائحة ستحتوي مؤكداً على إسم وتاريخ ولادة العامل ، ومن ثم على إشارة تدل على الوضع العائلي : «C» أعزب ، 'M' ، متزوج ، 'D' مطلق ، 'V' أرمل . في الحالة التي يكون فيها العامل أعزباً ، أي 'C' ، ستكون المعلومات كاملة ، ولكن في الحالة التي يكون فيها متزوجاً ، أي إن التسجيلة تحتوي على الحرف 'M' ، فالتسجيلة ستحتوي على إسم الزوجة إضافة إلى تاريخ الزواج . أما في الحالة التي يكون فيها العامل مطلقاً أو عندما يكون أرملاً ، فستحتوي التسجيلة على تاريخ الطلاق أو تاريخ الترميل .

التصريح عن هكذا تسجيلة يتم على الشكل التالي :

Type NNN = PACKED ARRAY [ 1..10 ] OF CHAR;

DATE = RECORD

JR : 1... 31;

MS : 1... 12;

AN : 0.. 995

END;

EMPL : RECORD

NOM : NNN;

PRENOM : NNN;

DTNAIS : DATE:  
CASE SITFAM : CHAR OF  
'C': ( );  
'M': (NOM CONJOINT: NNN;  
PREN CONJOINT: NNN;  
DATE MAR : DATE);  
'D', 'V' : (DTVD: DATE)  
END;  
  
VAR EMPLOYE : EMPL;

المتحولات المستعملة في البرنامج تعني ما يلي :

JR : يوم (JOUR)  
MS : شهر (MOIS)  
AN : سنة (Année)  
EMPL : عامل (EMPLOYE)  
nom : إسم العائلة  
PREN : الإسم PRENOM  
DTNAIS : تاريخ الولادة (DATE NAISSANCE)  
'C' : أعزب  
'M' : متزوج  
'D' : مطلق  
'V' : أرمل  
NOM. CONJOINT : إسم عائلة الزوجة  
PREN. CONJOINT : إسم الزوجة  
DATEMAR : تاريخ الزواج  
DTVD : تاريخ الطلاق أو تاريخ الترميل

التصريح الأخير

VAR EMPLOYE : EMPL;

يعني إن السجل EMPLOYE يتألف من تسجيلات من نوع EMPL . فلنشر إلى

إن CASE تحدد الحقل SITFAM ( الحالة العائلية ) ونوعه . تعليمة الاستعمال يمكن أن تكون من نوع :

READ (EMPLOYEE);

IF EMPLOYEE . SITFAM = 'M' THEN

WRITELN ('DATE MARIAGE' , EMPLOYEE . DATEMAR)

ELSE

WRITELN ('NOM MARIE');

فلنشر إلى إنه إذا كان العامل غير متزوج ، فلا يوجد أي بلوغ إلى DATE MAR . يجب دائماً إختبار الحقل SITFAM لنعرف الحقل الذي نستطيع بلوغه .

### 6.7 - النوع مجموعة TYPE SET

تفهم المجموعة بشكل حدسي في الرياضيات . فهي عبارة عن تجميع للعناصر . مثلاً : لنفترض العناصر A, B, C ، فإمكاننا أن نُشكّل مجموعات مختلفة من هذه العناصر . مثلاً :

[ ] المجموعة فراغ

[ A, B ] ، [ A, C ] ، [ B, C ] ، [ A, B, C ]

هكذا ، فإذا كانت العناصر A, B, C تُشكّل نوع TYPE بلغة باسكال :

Type ELEMENT = (A, B, C);

المجموعات المذكورة أعلاه هي عبارة عن مواضيع من نوع :

Type ENS = SET OF ELEMENTS

من هنا نرى ، إنه من الممكن إنشاء مجموعات بلغة باسكال ، عندما يكون عندنا مجموعة من المواضيع أو الأشياء تنتمي إلى نفس النوع .

هذه المجموعات تُشكّل النوع SET OF الذي يجمع جميع المجموعات التي من الممكن تشكيلها مع العناصر من النوع الأساسي .

### 6.7.1 - العمليات على المجموعات

جميع العمليات العادية من علم المجموعات هي معرفة بلغة باسكال . ولكن هذه

العمليات لا تُطبَّق إلا على مجموعات من نفس النوع ، أي SET OF من نفس النوع الأساسي .

لقد رأينا حتى الآن عملية التخصيص (assignment) .

Type BASE = (B1, B2, ..., BN);

ENS = SET OF BASE

VAR E1, E2, E3 : ENS;

A1, A2, A3 : BASE;

عمليات التخصيص التالية :

E1: = [ B1, B2 ] ;

E2: = [ A1 ] ;

هي عمليات صحيحة .

أ - عملية الاتحاد (Union)

تكتب مثلاً كما يلي : E3: E1 + E2 ، وبلغة باسكال ، هذه العملية تُنشئ مجموعة جديدة مؤلفة من جميع العناصر التي تنتمي إلى E1 أو إلى E2 .



مثلاً :

E1: = [ B1, B2 ] ;

E2: = [ B3, B4 ] ;

E3: = E1 + E2

ب - التقاطع (intersection)

وتُكتب بلغة باسكال كما يلي :

E3 = E1 × E2

وتؤدي إلى إنشاء مجموعة من العناصر المشتركة فيما بين المجموعتين E1, E2 . هكذا .  
مثلاً :

$$E1 \times E2 = [ B3 ]$$



ج - التمام (Complement)  
ونكتب كما يلي :

$$E3 : E1 - E2$$

والنتيجة تعادل مجموعة العناصر من E1 الغير موجودة في E2 . هكذا مثلاً ، حسب المعطيات المصرح عنها سابقاً: نرى إن :

$$E3 = E1 - E2 = [ B1 ]$$



### 6.7.2 - العمليات العلائقية relational operations

نتيجة هذه العمليات هي بولية أو منطقية ، وهنا أيضاً لا تنطبق هذه العمليات إلا على مجموعات من نفس النوع .

أ - التعادل :  $E1 = E2$  هذه العملية هي صح TRUE ، إذا كانت المجموعتين متشابهتين أي كلٍ منها تحتوي بالضبط على نفس العناصر .

ب - عدم التعادل (NOTEQUAL) :  $E1 < > E2$  هي TRUE ، إذا كانت إحدى المجموعتين E1 و E2 تحتوي على الأقل على عنصر واحد غير مشترك .

● التداخل (Inclusion) :  $E1 < = E2$  أو  $E2 > = E1$  هي TRUE ، إذا كانت E2 تحتوي على الأقل على جميع عناصر E1 .

أ- الانتفاء : هذه العلاقة هي محدّدة بين عنصر من نوع أساسي ومجموعة .  
النتيجة هي منطقية ، مؤشر علاقة الانتفاء IN هو كلمة محجوزة . هكذا فالعلاقة  
التالية :

TRUE هي A1 IN E2

إذا كان العنصر A1 ينتمي إلى المجموعة E2 .

لهذه العلاقة تطبيقات مريحة . مثلاً ، إذا صرّحنا كما يلي :

VAR X : CHAR;

فالتعليمة :

IF X IN [ 'A', 'E', 'T', 'O', 'V', 'Y' ]

تفحص فيما إذا كان العنصر X هو حرف ساكن داخل ضمن مجموعة الأحرف  
المذكورة بعد IN .

مسألة :

ترجم بلغة باسكال علاقة التداخل  $E1 < E2$  . قراءة المجموعة تتم بقراءة متتالية  
لجميع عناصرها ( إذا كانوا من نوع نموذجي ) ، واتحادها المتتالي من خلال المجموعة فراغ  
هو ممكناً .

TYPE CARAC = SET OF CHAR;

VAR CAR : CARAC;

C: CHAR;

BEGIN

CAR:=] ]: { إعداد المجموعة فراغ }

REPEAT

READ(C);

CAR:=CAR+[ C ] { نضيف السمة المقروءة }

UNTIL EOF

END;

طباعة المجموعة CAR ستتم على الشكل التالي ، إذا إفترضنا إنها محصورة  
بالأحرف :

```
type: CARAC = SET OF 'A' ... 'Z';  
  VAR CAR : CARAC;  
      C : 'A' .. 'Z';  
BEGIN  
  FOR C := 'A' TO »Z' DO  
    BEGIN  
      IF C IN CAR THEN  
        WRITE (C)  
      END;  
    END;  
END;
```



### الاجراءات (PROCEDURE)

#### 7.1 - مدخل

أهمية هذا الموضوع هي كبيرة ، فالإجراء يسمح للمبرمج بمعالجة المسألة دون الاهتمام ، وفي الوهلة الأولى ، لتفاصيل الاجراء .

الاجراء هو شبيه « بالدالات » (function) التي نراها في الرياضيات ، فاستعمال الدالة max في تعبير رياضي معين ، يسمح بإمكانية قراءة جيدة لهذا التعبير ، ولكن يجب قبل ذلك أن نقوم بالتصريح عن هذه الدالة max . وفي البرمجة نستطيع القول إن الاجراء يمثل خوارزم معين ، وجسمه يعالج متغيرات شكلية (argument, formal parameter) . تنفيذ هذا الخوارزم يتم بعد نداء لهذا الإجراء من داخل برنامج رئيسي : فمعطيات هذا الخوارزم هي عبارة عن متغيرات حقلية متناسبة مع المتغيرات الشكلية . يقوم الاجراء عادة ، بإعادة نتيجة معينة إلى البرنامج الرئيسي ، ولكنه قد يُستعمل فقط بمساعدة البرنامج الأخير في حلّ المسألة المطروحة دون الحاجة إلى كتابة جسمه لعدة مرّات ، وبالتالي فقد لا يُعبد أية قيمة . في الحالة الأولى ، النداء هو عبارة عن متأثر (operand) من تعبير جبري (مثلاً  $max(b, c)$  في التعبير  $a + max(b, c)$  .

الفائدة المنهجية لهذه المواضيع تقوم بشكل أساسي ، وفي المرحلة الأولى ، على تحويل المسائل - الثانوية إلى إجراءات ، وعلى معالجة المسألة المطروحة وكأنها عبارة عن إجراءات ثانوية . الفائدة الأخرى ، الأكثر عملائية والتي تتصل بالفائدة الأولى ، تكمن فيما إذا كان من الواجب حلّ المسألة - الثانوية لعدة مرّات ، وفي كل مرّة باستعمال متغيرات وبسيطة فعلية مختلفة (effectiv parameter) ، فعند ذلك يمكننا إستعمال نفس التعليمات من جسم الاجراء بدلاً من كتابتها في كل مرّة في جسم البرنامج الرئيسي ، وبشكل عام يؤدي إستعمال الاجراء إلى تحسين إمكانية قراءة الخوارزم وتعديله وتطوره .

7.2 - النحو المستعمل في التصريح عن الاجراء ونداءه

7.2.1 - التصريح عن الاجراء

يأخذ التصريح عن الاجراء أحد الأشكال التالية :

1) PROC identifier is

{ fixe (a1, a2, ... an) } result type

Begin

Body of procedure

end

2) PROC identifier is

{ fixe (a1, a2, ... an) } { mod (a1, a2, ... an) }

Begin

Body of procedure

END

- في الحالة الأولى ، يؤدي نداء الاجراء إلى إنتاج قيمة من النوع المحدد type . هذا النوع قد يكون Integer ، real ، boolean أو character .

- identifier : هو إسم يعني ويدل على الاجراء .

- المتحولات الشكلية a1, a2, ... an عبارة عن متحولات شكلية (formal parameter) وتكون على الشكل التالي :

t1, x1, t2, x2, ...

حسب الحالة 2 :

PROC change i j is

fixe (INT i, int j) mod (Var INT x)

Begin

IF X = i THEN x := j end of il

END.

7.2.2 - صياغة تعليمات النداء

نداء الاجراء نكتب بداخل البرنامج الأساسي التعليمة التالية :

identifier { (a1 ... an) } { (b1 ... bn) }

حيث :

- identifier : عبارة عن إسم الاجراء المستعمل في النداء عند التصريح عنه .  
-  $a_1 \dots a_n, b_1 \dots b_n$  تمثل المتحولات الفعلية (effectiv parameters) .

- المتحولات الفعلية ( $a_1 \dots a_n$ ) تناسب المتحولات الشكلية المحددة بعد الكلمة fix عند التصريح عن الاجراء ، أما المتحولات ( $b_1 \dots b_n$ ) فتناسب المتحولات الشكلية المحددة بعد mod .

مثلاً : (A1)

إستعمال الاجراء max من المثل السابق :

```
proc max is
  fixe (INT x, y) result INT
  Begin
    IF x > y THEN result x
    ELSE result y fund of if
```

حيث  $x_1, x_2 \dots$  تمثل المعرفات الشكلية للمتحويلات الشكلية .  $t_1, t_2 \dots$  تمثل أنواع هذه المعرفات المطلوبة من المتحويلات الفعلية . هذه الأنواع تشترط إستعمال المتحويلات الشكلية في جسم الاجراء .

● جسم الاجراء (body of procedure) : عبارة عن الأفعال أو التعليمات والأوامر المطلوبة لحل المسألة الثانوية .

في الحالة (1) ، يؤدي تنفيذ الاجراء إلى إنتاج قيمة معينة من النوع المحدد بعد الكلمة result عند التصريح عن الاجراء . هذه القيمة هي عبارة عن النتيجة النهائية لتنفيذ الاجراء . يدعى هذا النوع من الاجراءات بالاسم دالة (function) .

جرى إدخال fixe و mod لتجميع المتغيرات الشكلية التي تتمتع بنفس الخصائص .

مثلاً :

حسب الحالة الأولى :

```
PROC max is
  fixe (INT x, INT y) result INT
  BEGIN
```

```

        IF x > y THEN result x
                ELSE result y end of if
END.

```

```

INT a is read int
INT b is read int
        write (' the max of', a, 'and', b, 'is:', max (a, b))
END

```

مسألة :

لنفترض سلسلة من الأعداد مؤلفة من اعداد صحيحة إيجابية . المطلوب إيجاد سلسلة جديدة من الأعداد ناتجة عن الأولى بحيث يتم إستبدال جميع الأعداد التي تعادل 10 في السلسلة الأولى بالعدد 11 .

مثل A2 : سنقوم باستعمال الاجراء change من المثل السابق في الفقرة 7.2.1 .

```

Begin
{ use the procedure change i j from paragraph 7.2.1 }
proc change i j is
        fixe (INT i, INT j) mod (Var INT x)
        Begin If x = i then x := j end of if end;
        INT a is 10, INT b is 11,
        INT flag is - 1,
        Var INT Nb init read int
        TO research DO
                while Nb = flag sort by research;
                change (a, b) (Nb);
                write (Nb);
                Nb := read Int
        continue;
        write (Nb)
END;

```

- المتحولات المستعملة في هذا الخوارزم هي :
- إسم الاجراء هو change ، هذا الاجراء يستبدل i بالعدد j . المتحولة a تعادل 10 ، والمتحولة b تعادل 11 .
  - i, j : عبارة عن متحولات شكلية للإجراء .
  - a, b : عبارة عن متحولات فعلية في الإجراء .
  - Nb : هو العدد المقروء والذي عليه تقسم عملية المقارنة . هذا العدد يعادل دائماً العدد الداخل read int ، أو العدد الصحيح من اللائحة الذي تقرأه المكنة . هذا العدد (read int) تستلمه المكنة وتخصمه للمتحولة Nb .

- التعليمة to end of list DO

وتعني حتى نهاية اللائحة ، أي حتى يتم إدخال جميع الأعداد .

read int -

- المتحولة flag : وتعادل -1 ، وهي إشارة جرى إدخالها لتدل على نهاية اللائحة .

- التعليمة while Nb = flag sort by research

وتعني ، عند بلوغ الاشارة 1 - التي تدل على نهاية سلسلة الأعداد ، يجب الخروج من السلسلة وإنهاء عملية البحث (research) .

- عند قراءة كل عدد ، يجري نداء الاجراء chang ، لاستبدال العدد a بالعدد b ( أي إستبدال 10 بـ 11 ) .

- يجري كتابة العدد Nb = 11 في موقع العدد 10 .

- بعد ذلك تجري قراءة العدد التالي من السلسلة .

Nb := read int

- يتابع العمل حتى بلوغ نهاية السلسلة : Continue -

### 7.2.3 - الدلالة :

المسألة تقوم على تعريف الخوارزم المعادل لنداء الإجراء . دون الدخول في التفاصيل ، باستطاعتنا القول إن هذا الخوارزم هو مُركَّب من جسم الإجراء المسبوق بتصريحات تؤدي إلى التناسب بين معرفات المتحولات الشكلية والقيم المقدمة من المتحولات الفعلية : هذه التصريحات تحتوي على المتحولات الشكلية على يسار الكلمة IS وعلى يمينها تحتوي على المتحولات الفعلية المناسبة لها .

مثلاً : النداء  $\max(a, b)$  في المسألة الأولى من الفقرة 7.2.2 ( المثل A1 ) يمكن أن يُعتبر معادلاً لـ :

Begin

```
INT x is a;
INT y is b;
If x > y then result x
      else result y
end of if
```

end.

جرى إدخال الكلمة mod (modifiable) التي تعني إمكانية التعديل لتجميع المتحولات من النوع Var ... . هكذا ، فإذا كنا نرغب حقاً بأن نجعل متحولة معينة ، متغيرة في إجراء معين ( ليس فقط القيمة الأخيرة المخصصة ) ، فهذا يعني إن جسم هذا الاجراء يمكن أن يُخصَّص قيمة أخرى إلى هذه المتحولة . هذه هي الحالة في المثل A2 ، فالإجراء change i, j يمكن أن يُخصَّص قيمة معينة إلى المتحولة Nb : هذه ليست فعلاً الحالة بالنسبة للمتحويلات a, b حيث المتحويلات الشكلية هي محددة مسبقاً بواسطة fixe .

عندما يكون أحد المتغيرات الوسيطة الشكلية (formal parametre) مثبت مسبقاً بواسطة fixe ، وإذا قمنا بإعطائه وتخصيصه بإحدى المتحويلات وذلك كمتغيرٍ وسيطي فعلي ، فإن قيمة هذه المتحولة هي التي سيتم نقلها إلى داخل الإجراء عند نداءه ولا يتم نقل المتحولة نفسها إلى داخله .

#### 7.2.4 - الاجراءات في لغة باسكال

نجد في لغة باسكال نوعان من الاجراءات :

الإجراء « دالة » (function) ، والاجراء « إجراء » (procedure) .

##### 7.2.4.1 - الاجراء ( دالة ) «function»

الدوال (functions) هي عبارة عن تعميم بسيط للدول النموذجية (Standard function) . بإمكان المستعمل أيضاً أن يُعرِّف ما يستطيع من هذه الدول حسب حاجته .

نداء « الدالة » يتم بالمراجعة في داخل تعبير جبري ، كما هو الحال بالنسبة للدول النموذجية .

FUNCTION TG (X: REAL<sub>1</sub>) : REAL; .

BEGIN

TG: = SIN (X)/Cos (X)

END;

السطر الأول ، ويدعى « رأس » الدالة . النوع الأخير ( REAL في هذه الحالة ) من نفس السطر ، يُعرّف على نوع الدالة ، أي نوع القيمة التي ستدخل في كل تعبير يقوم باستعمال الدالة أو نوع القيمة التي ستعود إلى البرنامج الأساسي . بين الأهله ، يوجد ما ندعوه لائحة بأسماء المتحولات والمتغيرات المستعملة في الإجراء « دالة » . في هذا المثل لأن يوجد سوى متغير واحد هو X من نوع REAL . يتبع المتغيرات أنواعها ، وهي تلعب دور المتغيرات الشكلية عند حسابة قيمة الدالة function .

هكذا ، فالنحو العام المستعمل لصياغة الدالة يبدو كما يلي :

FUNCTION identifier (a1: type, a2: type...) : TYPE;

BEGIN

body of function

END;

- FUNCTION : كلمة مفتاح تدل على الاجراء دالة .

- identifier : إسم الاجراء دالة .

- a1: Type, a2: type , ... : أسماء المتحولات الشكلية وأنواعها .

- TYPE : نوع قيمة الدالة .

- body of function : جسم الدالة أو التعليمات التي تؤلف الدالة .

فلنشير إلى إن ما يسمى متحولات عامة (global variable) هي تلك المعروفة من قبل البرنامج المنادى ، بينما المتحولات المركزية (local variable) فهي تلك المعروفة فقط من قبل الاجراء نفسه .

#### 7.2.4.2 - الاجراءات PROCEDURE

بينما تنتج الدالات قيماً معينة بعد تنفيذها ، فإن الاجراءات تقدم أفعالاً في البرنامج الرئيسي وتساعد على حلّ المسألة الأساسية دون تكرار كتابة أقسام منه .

مثلاً : فلنكتب إجراء procedure يقوم برسم خط مؤلف من تكرار السمة C لعدد N من المرّات .

```
PROCEDURE TRACE (C: CHAR; N : INTEGER);  
    CONST MAX = 100;  
    BEGIN  
        IF N > MAX THEN N := MAX;  
        FOR I := 1 TO N DO  
            WRITE (C);  
        WRITELN  
    END;
```



## بناء المعطيات DATA STRUCTURE

### 8.1 - الرتل ( أو الصف )

هو عبارة عن مجموعة من المعطيات المختلفة مرتبة حسب ترتيب معين .

يتميز الرتل بعلاقة تراتبية عامة يُرتبط بها عناصره . يُعتبر كل عنصر من الرتل غير قابل للانفصال عن اللائحة ؛ وفي بعض الأحيان ، قد يكون كل عنصر من عناصر الرتل هو نفسه عبارة عن مجموعة أو عن رتل . يُراجع كل عنصر من الرتل أو يتم بلوغه بواسطة رتبته في الرتل ، وبما أن تخزين عناصر الرتل يتم بشكل متقارب في الذاكرة المركزية ، لذلك نستطيع بلوغ كل عنصر منه بواسطة إسم الرتل مزوداً برتبة (rang) العنصر داخل الرتل .

عملية البحث بداخل الرتل تتم بواسطة الكنس المتتالي لجميع عناصره ، لذلك يكفي لبلوغ جميع العناصر أن نقوم بتغيير قيمة المؤشر (index) ( المؤشر عبارة عن عدد إيجابي صحيح ) وذلك بإعطائه على التوالي جميع القيم المسموح بها .

الوصف المنطقي للرتل :

يبدو الرتل على الشكل التالي :



يتميز الرتل « برأس » (Head) ، ويذنب (queu) . وحسب طبيعة المعالجة المطلوبة ، فقد نكون بحاجة إلى إجراء عملية فرز جديدة للعناصر وبالتالي تعديل نظام ترتيبها ، كما قد نكون بحاجة إلى إجراء عمليات بحث متكررة داخل الرتل ، مما يستدعي إستعمال مؤشر إضافي (pointer) عندما لا نكون ملزمين بالبداية بعملية البحث في أول الرتل

في كل مرة مما يستدعي إستعمال المؤشر للدلالة على العنصر الذي سنبدأ منه بالبحث أو بالمعالجة ( ذلك للاقتصاد في عملية الوقت بدلاً من البحث إنطلاقاً من بداية الرتل أو من رأسه ) .

نستطيع تشبيه الرتل بالمصفوفة ، حيث عناصر المصفوفة هي مرتبة حسب ترتيب معين ، ولكن الفارق يكمن في إمكانية إضافة (insertion) عناصر جديدة إلى الرتل أو إلغاء أخرى أو تعديل نظام ترتيب العناصر .

## 8.2 - الجداول

نعرف الجداول ببعدين (two dimensions) وكأنها عبارة عن رتل من العناصر ؛ حيث كل عنصر منها هو يحدد ذاته عبارة عن رتل مؤلف من نفس عدد العناصر .

وبالإمكان تعريف الجداول بأبعاد مختلفة ، بثلاثة أبعاد حيث كل عنصر عبارة عن رتل من العناصر ، كل عنصر منها عبارة عن جدول ببعدين . وهناك جداول بأربعة أبعاد حيث كل عنصر عبارة عن رتل من العناصر كل منها عبارة عن جدول بثلاثة أبعاد . . . الخ .

فلنشير إلى إن بنية الجدول المخزن في الذاكرة هي شبيهة ببنية « الرتل » ، لذلك ولعلاجه نحتاج إلى وسيلة تسمح باستغلال الجداول بطريقة شبيهة بتلك التي نلتقيها عند معالجة المصفوفات . من هنا ولبلوغ عنصر من الجدول فنحن بحاجة :

- إلى معرف عن الجدول .

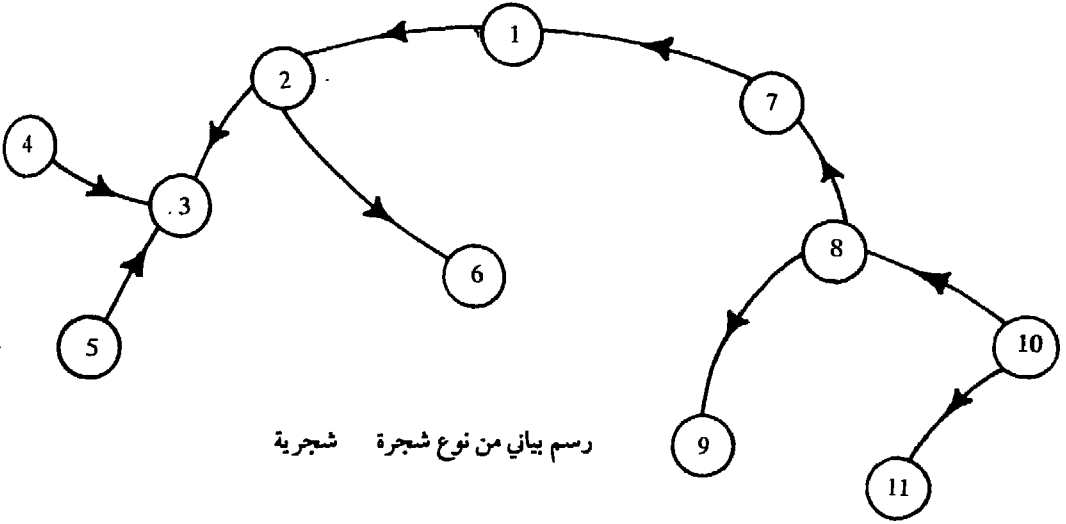
- سلسلة من القيم أو المؤشرات أو الدلائل مرتبطة بأبعاد الجدول .

عملية البحث عن العناصر في الجدول هي شبيهة بتلك المستعملة في « الرتل » ، ولكن ، في الجدول ، بالإمكان تغيير قيمة المؤشرات بشكل مستقل الواحد عن الآخر .

بالإمكان تحويل جدول بعدد  $n$  من الأبعاد إلى رتل من الجداول ، بحيث كل جدول هو بعدد  $n - 1$  من الأبعاد .

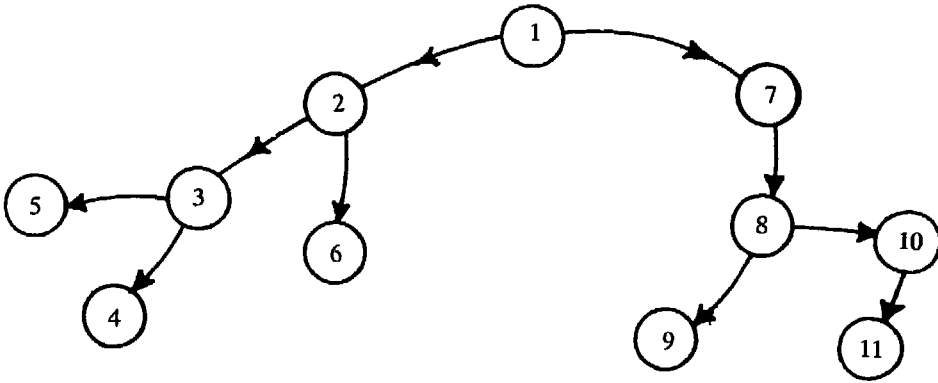
فلنفترض جدولاً  $M(I, J)$  ، فإستطاعتنا بلوغ عناصره حسب الشكل التالي :



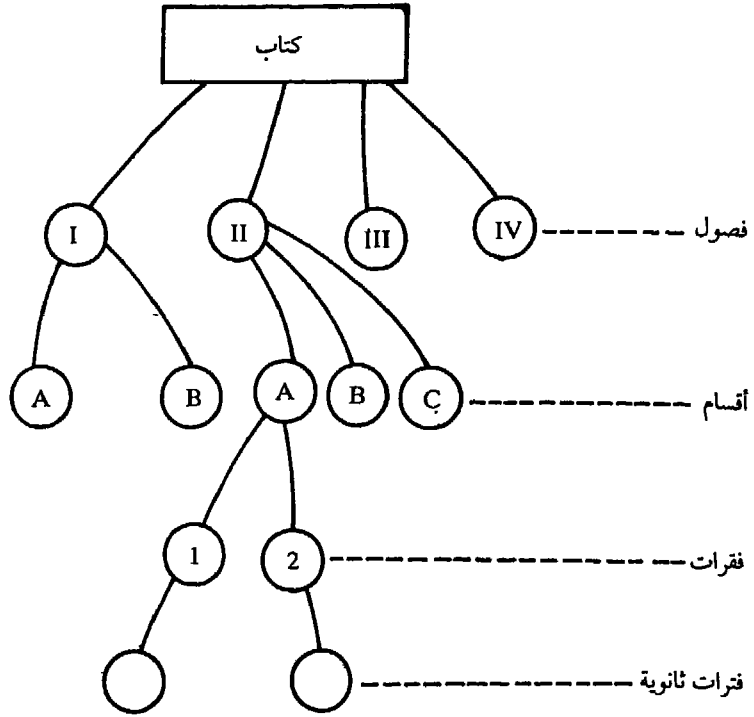


رسم بياني من نوع شجرة شجرية

الشجرية هي عبارة عن شجرة (tree) حيث كل قمة ( ما عدا واحدة تدعى جذع )  
 (root , racine) هي عبارة عن طرف نهائي لقوس واحد . يوجد إذاً في الشجرية قمة  
 (جذع) مرتبط بكل قمة أخرى بواسطة مسلك ( طريق ) واحد .



تمثل على الشجريات ، نستطيع أن نذكر تنظيم أحد الكتب من فصول ، أقسام ،  
 فقرات ، فقرات ثانوية ، ... الخ . وذلك على الشكل التالي :



شكل 3

تستطيع القمم المرتبطة بنفس القمة السابقة تشكيل علاقة تعادلية هي : « تملك نفس القمة السابقة » . وفي بعض الأحيان ، تستطيع تركيبة الشجرية أن تؤمن عدة علاقات تراتبية بين العناصر ( القمم ) . هنا سنشير إلى إثنين منها :

(أ) الترتيب المُستعرض :

جميع القيم التي تمتاز بنفس الرتبة ، توضع كما في الشكل 3 على نفس الخط الأفقي . من هنا فمن الممكن إجراء ترتيب جديد لها ( من اليسار إلى اليمين مثلاً ) . هكذا ، فبالإمكان مقارنة قيمتين إذا كانوا بنفس الرتبة ، من هنا نستطيع تعريف علاقة ترتيب جزئية .

(ب) ترتيب تاري (TARRY)

يُمثّل الرسم البياني كما في الطريقة السابقة ، وذلك بتسطير القمم التي تمتاز بنفس الرتبة ( جعل القمم على سطر واحد ) . يقوم نظام ترتيب تاري (TARRY) بالانتقال إنطلاقاً من الجذر (root) ، من قمة إلى قمة بشكل :

1 - عند الاتجاه نحو « الأسفل » نأخذ الفرع الموجود في أقصى اليمين والغير مستعار ( من اليسار عندما ننظر إلى الرسم ) ونتابع ذلك حتى نصل إلى قمة مُعلّقة .

2 - من خلال قمة مُعلّقة نتجه « نحو الأعلى » حتى نبلغ قمة بقوس غير مستعار ، فنعود ونتجه إلى الأسفل كما في (1) .

هكذا نستطيع عبور الشجرية كاملة . وكل قوس سيتم إستعارته ( العبور عليه ) مرتين . نظام ترتيب القمم هو ذلك الذي نحصل عليه عند ترقيم كل قمة عند أول التقاء بها . هذه هي علاقة تنظيم كاملة .

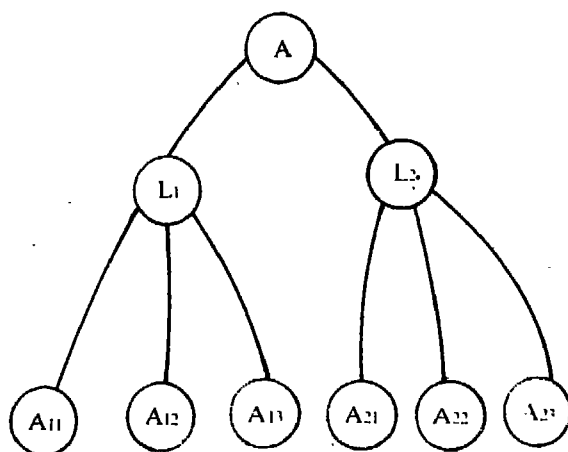
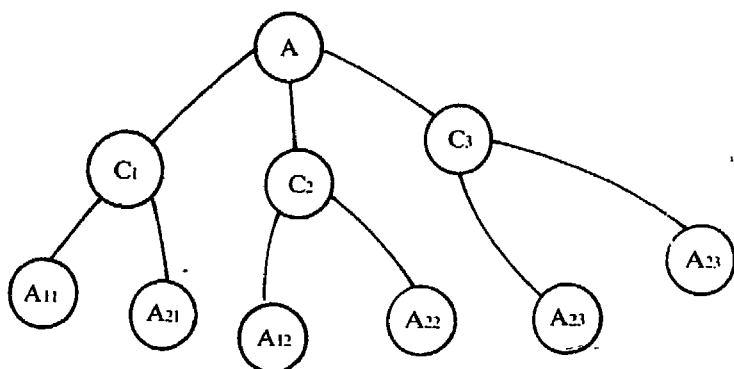
نقول إن مجموعة من المعطيات تحتوي على تركيبة لوائحية ( أو تُمثّل شجرية ) إذا كان من الممكن تعريف علاقة تنظيمية بين القمم مشابهة لاحدى العلاقات المذكورة في الفقرات أ و ب .

العلاقات المذكورة في الفقرات (أ) و(ب) تسمح بتصوّر وإعتماد طريقة لتمثيل المعطيات المبنية على أساس الشجرية في الذاكرة بشكل يتأمن معه معالجة سريعة للمعطيات . يتم تزويد كل قمة من القمم بوصلتين للتعليق : الوصلة الأولى تُشير إلى القمة التالية على الخط المُستعرض الأفقي حسب علاقة الترتيب المُستعرض ، والوصلة الثانية تشير إلى رتبة القمم التالية .

نستطيع فتين من العمليات على اللوائح : العمليات التي تجري على الشجريات ( معالجات إنحدارية أو تصاعدية ) ، وتلك التي تحتاج إلى التكرار .

تقوم المعالجات أو العمليات الانحدارية، في الحالة الأسهل ، على عبور الشجرية مع الأخذ بالحسبان للعلاقة التراتبية بين القمم . فقد يكون ضرورياً في بعض الأحيان تخزين القمم التي تبلغها في الحالة التي نجتاز فيها الشجرية نزولاً حسب ترتيب « تاري » . إستعمال مكّس خاص يُسهّل عملية البحث عن الأقواس الغير مُستعارة .

$$A = \begin{array}{|c|c|c|} \hline A_{11} & A_{12} & A_{13} \\ \hline A_{21} & A_{22} & A_{23} \\ \hline \end{array}$$

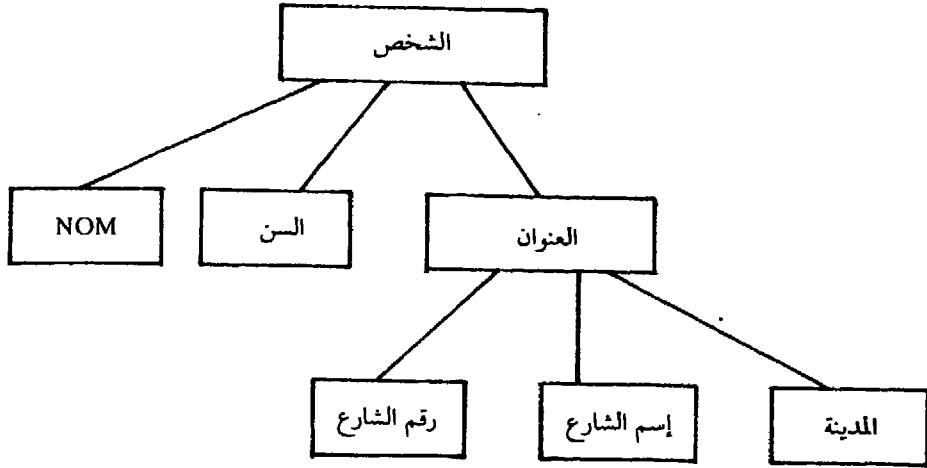


شكل 4

المعالجة التصاعديّة هي أكثر صعوبة . نجد هذه التقنية في المصرفّات التفسيرية ( المفسّرات ) عندما يتم تنفيذ البرنامج مباشرة عند إدخاله حسب ترتيب تعليماته . بشكل عام عملية المعالجة تنطلق من الأسفل نحو الأعلى . مثلاً من خلال عنوان الشخص نرغب بمعرفة إسمه .

في أغلب الأحيان ، تستدعي المعالجة التصاعديّة إجراء عمليات متكرّرة ، كما قد تحتاج إلى إستعمال عمليات التكديس .

مثلاً :



باستطاعتنا أن نعبر الشجرية من الأسفل باتجاه الأعلى إنطلاقاً من كل قمة من القمم .

#### 8.4 - الشجرة (TREE) والشجرة الثنائية (binary tree)

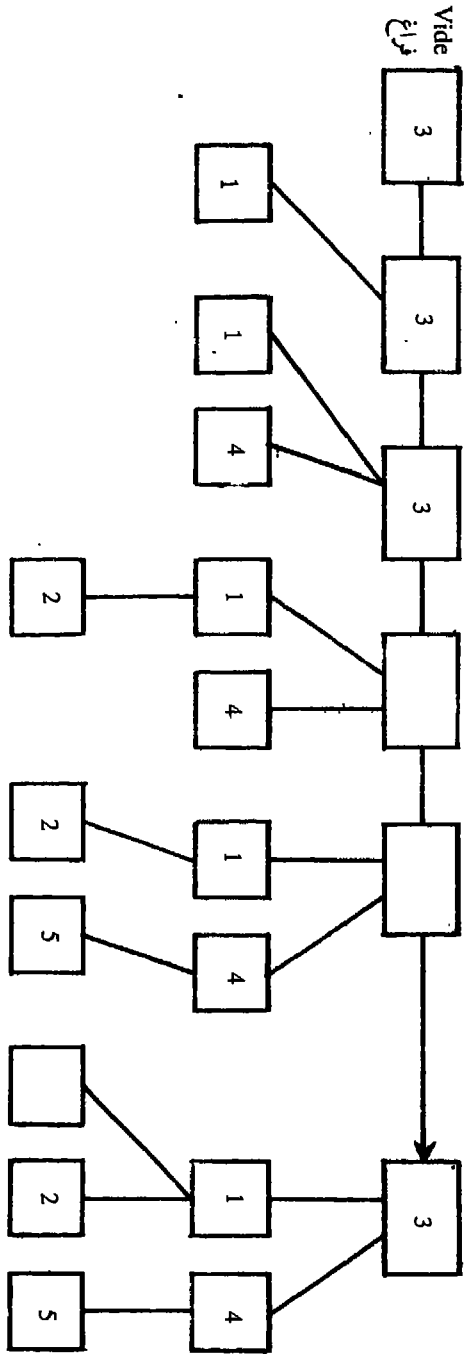
الشجرة من نوع T هي عبارة عن بنية تتألف من مُعطى من نوع T يُدعى جذع ومن مجموعة مُحَدَّدة ، بحجم مُتغيّر ، وإحتمالاً فارغة ، من الشجيرات من نوع T ، التي تدعى شجيرات ثانوية من الشجرة .

الشجرة الثنائية من نوع T عبارة عن بنية تكون إما فارغة وإما مؤلفة من :

- معطى من نوع T يُدعى جذع الشجرة الثنائية .
- من شجرة ثنائية من نوع T تدعى شجرة - ثانوية ، يُسرى (SAG) .
- شجرة ثنائية من نوع T تدعى شجيرة ثانوية - يميني (SAD) للشجرة الثنائية .

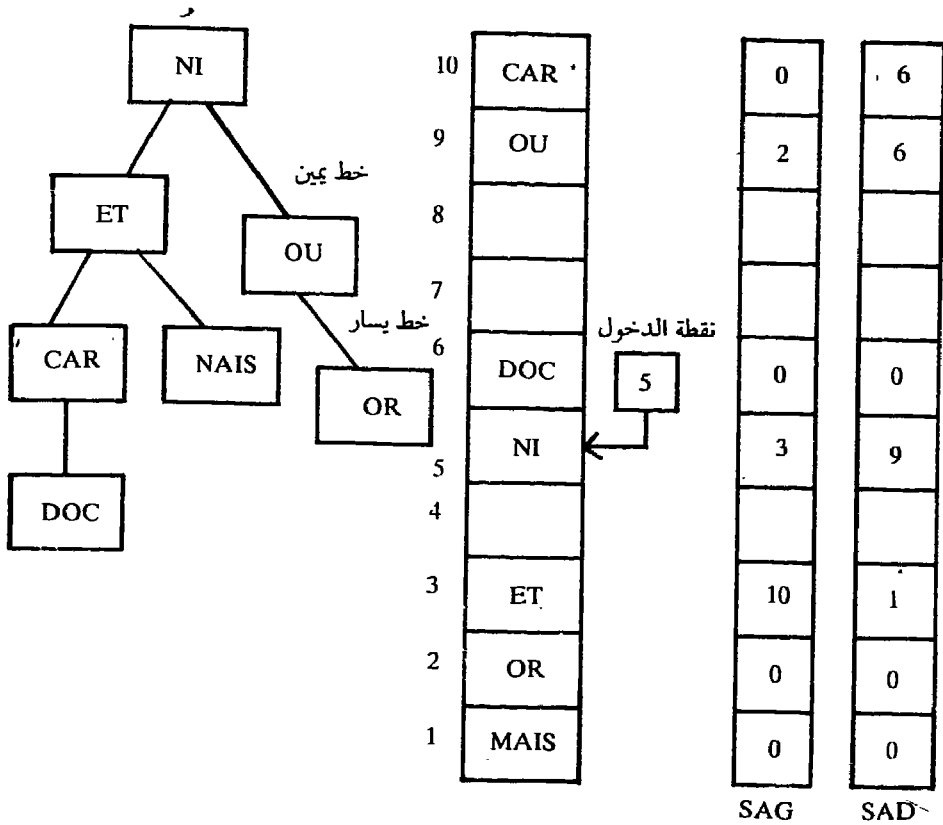
بشكل عام ، وعند المعالجة ، نضيف لجدول العناصر جدولين آخرين متوازيين SAG و SAD يحتويان على الوصلات اليسرى واليمينية . الوصلة « صفر » تناسب الفراغ .





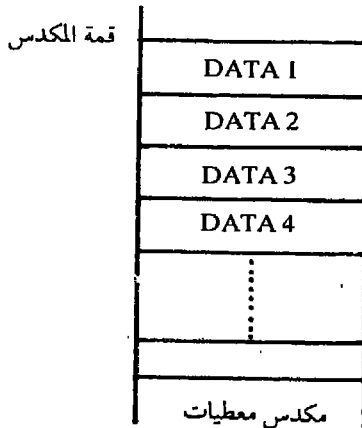
مثلاً :

الشجرة التالية هي شجرة ثنائية للبحث إذا كان الترتيب الذي جرى إختياره هو ترتيب أبجدي .



### 8.5 - المكسد (STACK)

المكسد هو عبارة عن مجموعة من المعطيات المرتبة رمزياً الواحد فوق الآخر بشكل نستطيع فيه بلوغ المعطى الموجود في الأعلى فقط .  
 هذه العناصر المميزة الموجودة في الأعلى تدعى قمة المكسد .



يتطور المكسد خلال المعالجة ، لذا فالعمليات المسموح بها عليه هي التالية :

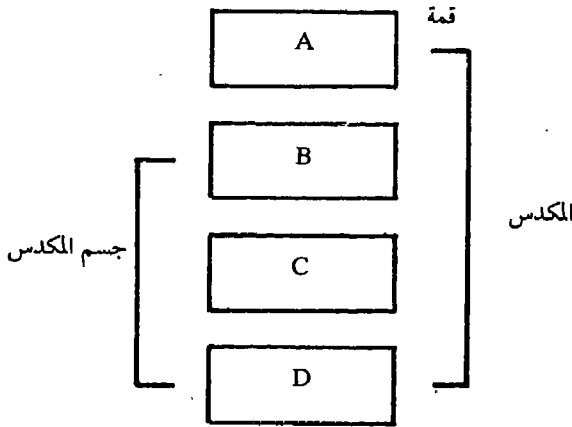
- إضافة عنصر جديد إلى قمة المكسد ، مما يؤدي إلى تخفيف احتمال بلوغ العناصر الأخرى .
- نقول بوجود كبس أو رصّ للمكسد .
- إخراج عنصر من المكسد ، مما يؤدي إلى الفعل العكسي أي صعود المكسد .

العنصر الأخير الموجود في المقدس يدعى العنصر الأساسي ، وعندما يخرج العنصر الأساسي من المقدس يصبح هذا الأخير فارغاً .

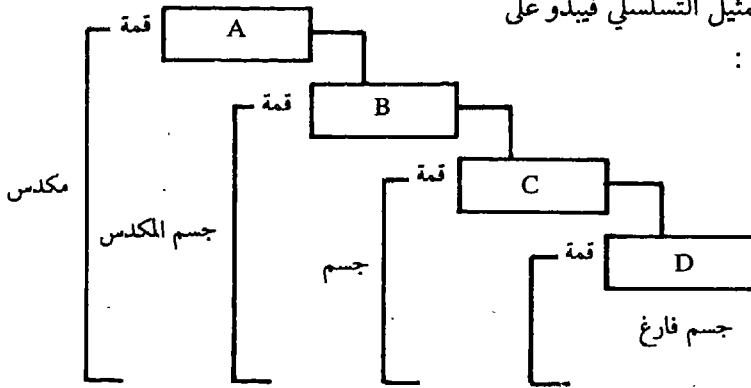
لمعالجة عناصر المقدس أو المعطيات المخزنة فيه ، يكفي أن نستعمل مؤشرين فقط : مؤشر للدلالة على القمة أو العنصر الأول من المقدس ، ومؤشر للدلالة على العنصر الأساسي أي العنصر الأخير منه . هذا التمثيل المتتالي لا يفرض بالضرورة إستعمال عناوين متتالية لتخزين العناصر في الذاكرة .

إضافة لذلك ، فالتوصيل بواسطة الحلقات يسمح لكل عنصر بالإشارة إلى العنصر التالي ( العنصر الموجود في الموقع الأسفل ) ، وعندما يؤشر العنصر الأساسي على القمة نحصل على بنية اللاتحة التي تسمح بأفضل إستعمال للذاكرة .

هكذا فالتمثيل المتراص للمقدس يبدو على الشكل التالي :



أما التمثيل التسلسلي فيبدو على الشكل التالي :



عند إضافة مؤشر لكل معطى نحصل على التركيبة التسلسلية . يستعمل المؤشر للإشارة إلى العنصر التالي الداخلى ضمن المكس .

### 8.6 - القوائم (tables)

القوائم عبارة عن تركيبة متعاقبة ، حيث العناصر تتناسب بشكل أزواج لكل عنصرين على حدة ( وعنصر برتبة مفردة وعنصر برتبة مزدوجة ) . العناصر ذات الرتبة المفردة هي المتغيرات الوسيطة أمانك التي تمتاز برتبة مزدوجة فتمثل القيم .

وإذا كانت المتغيرات معروفة بشكل ضمني فبالإمكان إهمالها وعند ذلك نحصل على سلم المعطيات . باستطاعتنا أن نقوم بنوعين من المعالجات على القوائم .

- لنفترض وجود المتغير الوسيطي ، ونرغب بالحصول على قيمته .

- لنفترض القيمة ، ونرغب بمعرفة المتغير الوسيطي المناسب .

للإجابة على هذه الأسئلة نستعمل الطرق التالية :

#### أ - الكنس المتالي البسيط

هذه الطريقة تقوم على مقارنة المتغير المستعمل للبحث وعلى التوالي مع جميع المتغيرات الموجودة في القائمة ، وذلك حسب تسلسل ورودها .

ب - الكنس المتالي مع الأخذ بعين الاعتبار النسبة الوسيطة للظهور أو للبحث عن كل عنصر من القائمة . العناصر التي تتمتع بالاحتمال الأكبر للإستشارة أو للبحث توضع في أعلى اللائحة . وبالتالي فإن عملية البحث ستم في مدة أقصر .

ج - عمليات الكنس تتم باستعمال طرق مختلفة منها طريقة الفرقان (dichromie) أي بتقسيم القائمة إلى قسمين وكنس كل منها على حدة ، فإذا لم نجد العنصر الذي في القسم الأول نبحث عنه في القسم الثاني بعد تقسيمه هو أيضاً إلى قسمين وهكذا دواليك .

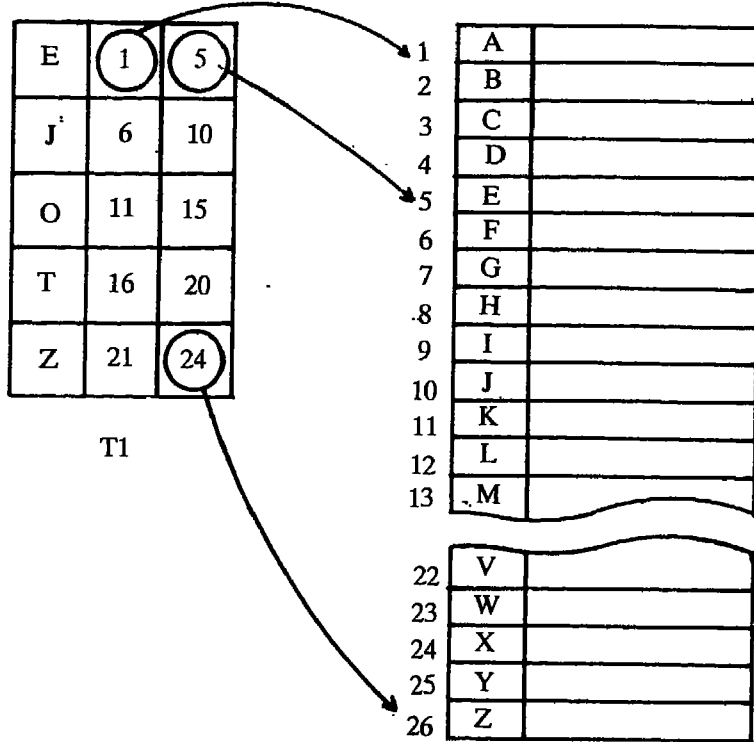
#### 8.6.1 - القوائم العشيرية أو التراتبية

تستعمل هذه القوائم لتسريع عملية البحث بداخل القائمة . وهي تقوم على إستعمال قائمة إضافية T1 تمثل قسماً في القائمة الأساسية T .

في القائمة الإضافية T1 ، يجري إضافة مؤشرين لكل متغير :

- المؤشر الأول يُستعمل إذا كان المتغير الذي نبحث عنه أصغر من المتغير الموجود في T1 .

- المؤشر الثاني يُستعمل إذا كان متغير البحث يعادل المتغير الموجود في T1 ؛  
 مثلاً : لنفترض قائمة بالأحرف الأبجدية ونبحث فيها عن أحد الأحرف .



في البداية يجري البحث داخل القائمة T1 . وإذا كان مؤشر العنصر الذي نبحث عنه أصغر من المؤشر الثاني ، نقوم بمقارنته بالمؤشر الأول لتحديد الحيز الموجود فيه هذا العنصر كما نلاحظ في الشكل أعلاه . بواسطة هذه الطريقة سيكون باستطاعتنا تسريع عملية البحث بشكل كبير .

## 8.7 - تنظيم نظام للمعلومات بواسطة الأهلة والتمثيل الشجري للمعطيات

8.7.1 - مقدمة :

يتعلق ذلك بأحد المواضيع في عالم المعلومات - تمثيل المعطيات بشكل مريح لإنشاء نظام للمعلومات . لإدخال وإخراج المعطيات المطلوبة ، مع تخفيض المدة البلوغ .

فمن المعلوم إن أحد أهم مميزات هذا العنصر هو المعلومات ، حيث تضاعفت كمية المعطيات الفعالة في كل يوم وخاصة في العشر سنوات الأخيرة . وتتلخّص أزمة المعلومات الظاهرة في بعض البلدان بنتيجة ضياع كمية كبرى منها بسبب سوء تنظيم المعطيات في المعطيات .

الواسطة الفعالة لتفادي الأزمات في ضياع المعلومات تبدو الآلات الحاسبة الإلكترونية .

فقد لاقت المعلومات ونظم المعلومات رواجاً منقطع النظير في جميع المجالات الانتقادية ( التجارة ، البنوك ، الشرطة ، المزارع ، الإدارة ، المستشفيات الخ ) ، كذلك في مجال العلوم التقنية . حيث تلعب نظم المعلومات دوراً مهماً في إدخال وإخراج المعطيات المفيدة . وفي السنوات الأخيرة صنع العديد من الشركات أنظمة للمعلومات مُتخصّصة . مثلاً : النظام IBM5520 المستعمل في الإدارة ولصناعة الوثائق ، النظام ECOM ، PAK من شركة ITT ، والشركة WANG صنعت نظام لمعالجة المعلومات إستعملته على مكنتها ، الشركة HP صنعت النظام Imag ، QUERY لتخزين المعطيات وإنشاء بنوك المعطيات ، ومن ثم صنعت IBM النظام SQL لنفس الغرض . . . . الخ .

غالبية هذه الأنظمة تستعمل الآلات الحاسبة الكبيرة المُجهّزة بذاكرة خارجية بحجم كبير لتخزين بنوك المعطيات هذه . ويتلخص دور الآلات الحاسبة ليس فقط لتخزين المعطيات ولكن لإدارة وتنظيم عمليات بلوغ الزبائن للمعطيات وبالتالي قراءة وكتابة أو إدخال وإخراج المعطيات المختلفة في أي لحظة .

وبالإضافة إلى الأنظمة الكبيرة ، فهناك أنظمة مُتخصّصة صغيرة يصنعها المُستعمل لاستعمالها في مجال تطبيقي معين ، مثلاً : في الشرطة ، في الشركات الصغيرة الخ . . . في هذه الأنظمة ، هناك مشترك واحد يعمل عليها في نفس الوقت ، وبالتالي لا يوجد تنازع لبلوغ المعطيات ، وبالتالي فإن بساطة العمل تسمح بتسهيل عملية تنظيم المعلومات وتخزينها .

من المسائل المهمّة في عملية تنظيم المعلومات هو خوارزم بلوغ المعطيات وخوارزم الإدخال والإخراج ، بهذا الخوارزم تتعلّق فعالية النظام العامة . من هنا فإن موضوعنا هو كيفية تنظيم نظام المعلومات كي نحصل على استغلال واضح وأسهل للنظام دون حدوث أية زيادة في نسبة الوقت لبلوغ المعطيات أو لإدخالها وإخراجها .

## 8.7.2 - توزيع المعلومات حسب مميزاتها

فلنفترض إن مجموعة المعلومات عبارة عن مجموعة من العناصر (المميزات) ، التي تُمَيِّز نوعاً معيناً من المعطيات ، مثلاً ، مميزات مالية ، مميزات تجارية ، ...

من هنا ، فمجموعات المعلومات A و B (شكل 2) ، أو أنواع المعلومات ، قد تتمتع بعناصر مشتركة . مثلاً: الرجراج هو عبارة عن مجموعة من المميزات : سرعة ، نوع ، سعر ، ... الخ .

تحتوي مجموعة المعلومات على عدة مجموعات ثانوية من المميزات أو على مجموعات ثانوية من المعطيات . مثلاً :

- يحتوي الكمبيوتر على مجموعات ثانوية من العناصر (مُعالج مركزي ، أقراص ، أشرطة مغناطيسية ، ... ) ، كل عنصر منها يحتوي على مميزاته الخاصة .

- مجموعة من الأوراق النقدية تحتوي على مجموعة من الوحدات النقدية (دولار - سنت ، ليرة - قرش ... ) .

توزع المميزات حسب أولويتها ، وهي ضرورية لوضع بنك المعلومات .

### 8.7.2.1 - العمليات الجارية على مجموعات المعلومات

- التناسب بين مجموعتين A و B ، إذاً لكل عنصر من A يناسب عنصر من المجموعة B (شكل 3) .

$$\bigcap_{n=1}^{\infty} A_n = \bigcap_{n=1}^{\infty} B_n$$

- تناسب بسيط بين A و B ، إذا كان لكل عنصر من A يناسبه عنصر شبيه من B .

$$A \cap B = m$$

- إذا كانت المجموعة C مؤلفة من عدة مجموعات A ، B ، ... ، فمميزات المجموعة C نحصل عليها من خلال مميزات A و B ... (شكل 4) .

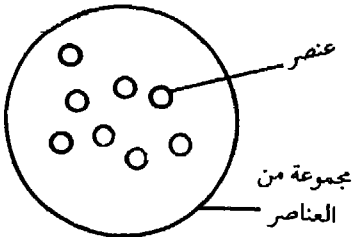
$$\bigcap_{n=1}^{\infty} A \cap \bigcap_{n=1}^{\infty} B \cup \dots = \bigcap_{n=1}^{\infty} C$$

بإمكاننا إستعمال هذه الصفات لبناء فدرية من المعلومات ، أو لتحديد مميزات مجموعة من المعلومات ، التي تتألف من عدة مجموعات معلومات ثانوية . مثلاً : لبناء

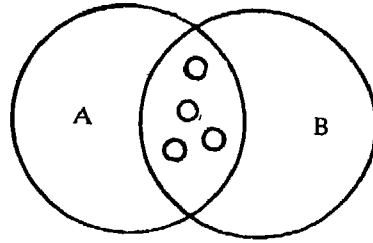
إحدى المكتبات يجب إستعمال عناصر من عدة أنواع ، عند ذلك تكون مميزة المكتبة تعادل مجموع مميزات العناصر التي تتألف منها هذه المكتبة .

من الممكن إستعمال نفس هذه المسألة لوصف سلعة معينة أو في عالم الطب . مثلاً :  
 الحرارة + السعلة + ... = مرض الكريب ، وهذا المرض يُعالج بمعالجة مسببات  
 الحرارة ، السعلة وفيرس الكريب ...

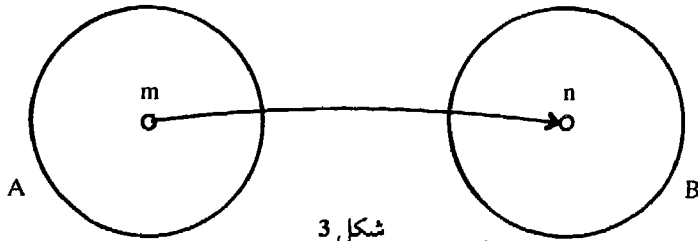
على الرسم 5 ، يوجد مخطط لنظام من المعلومات .



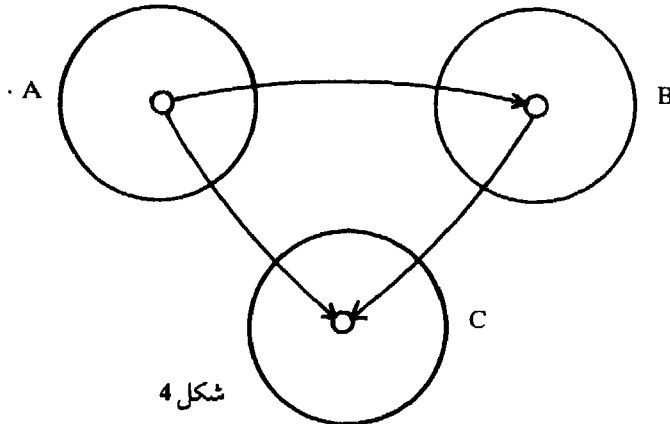
شكل 1



شكل 2

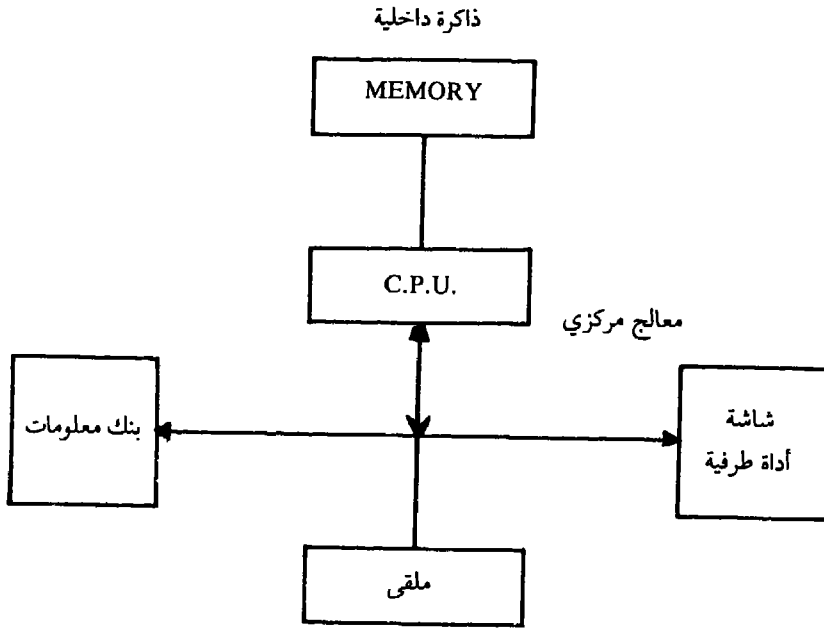


شكل 3



شكل 4





شكل 5

المصاعب التي تظهر عند بناء نظام للمعلومات هي :

- 1- بناء مجمع للمعطيات (DATA BASE) ، هو لقراءة وكتابة (تخزين) المعلومات . للقيام بذلك يلزم إستعمال ذاكرة بحجم كبير ( أقراص مغناطيسية ) .
- 2- إيجاد الطريقة الرياضية لبناء مجمع المعطيات ، هذه الطريقة يجب أن تؤمن سرعة بلوغ كبيرة ، وتؤمن عدم الوقوع في التنازع على المعطيات عند الحاجة إلى بلوغ المجمع .
- 3- إيجاد الطريقة الرياضية المناسبة لوضع خوارزم التعرف على المعطيات ، وقراءة وتخزين المعطيات من الذاكرة الخارجية .

### 8.7.3 - بناء بنك المعطيات

عند بناء بنك للمعلومات تواجهنا بعض الصعوبات المطلوب حلها .

- 1- مسألة التأويل ، تمثيل المعطيات بلغة صريحة لاستخراج المعلومات ، وبإمكانية إجراء العمليات عليها .
- 2- مسألة التشكيل : تتعلق بإدخال وإخراج المعلومات المطلوبة ، تنفيذ التعليمات

الواردة بالنسبة للمعطيات ، وترجمة ذلك بالتمثيل الداخلي للمعلومات على الذاكرة الداخلية أو الخارجية .

3 - مسألة إدارة نظام المعلومات ، تتعلّق هذه المسألة بالمشاكل الناتجة عن إدارة النظام بكامله ، وتنظيم عمليات البلوغ الى المعطيات وحمايتها ، وعمليات تمثيل المعطيات بكاملها عند التخزين .

4 - مسألة التنفيذ ، ويدخل فيها عملية مزامنة الأعمال ، حماية الذاكرة ، معالجة الحالات الطارئة .

5 - مسألة إخراج المعلومات المطلوبة ( تشكيل المعطيات ، وتحويلها إلى شكل لائق ومريح للعمل والمعالجة ، إخراج المعلومات على الطابعة أو على الشاشة ) .

#### 7.4 - إدخال المعطيات

عند إدخال المعطيات ، يتم تجزئة كل مجموعة إلى مجموعات ثانوية . تتألف كل مجموعة من عدد من العناصر ( شكل 6 ) ، كما وتتألف العناصر من مجموعة من المميزات التي تُميّز العناصر من جهة ومن جهة أخرى تعرّف جميع المميزات عن المجموعة الكاملة . تتابع عملية التقسيم حتى نصل الى مميزات أساسية للمعلومات غير قابلة للتجزئة وبالتالي فهي ذات دلالة أساسية .

مثلاً : يتألف الكومبيوتر من مُعالج مركزي ، نظام للتشغيل . . إلى ما هنالك ، بينما تتألف المجموعة الثانوية مُعالج مركزي من وحدة العمليات المنطقية والجبرية A.L.V من ذاكرة ثابتة ROM ، من أقنية ووصلات . . . إضافة إلى ذلك فوحدة العمليات المنطقية والجبرية تتألف من دارات تحتوي على رجرجات (trigger) وعلى دارات تكاملية (IC) ، . . . الخ . تمتاز الرجرجات والدارات التكاملية بسرعتها (speed) ، بسرعتها . . . بخجمها . . جميع هذه المميزات تُعبّر عن المراسف (registre) ومن هناك تُعبّر جزئياً عن مميزات وحدات العمليات المنطقية والجبرية .

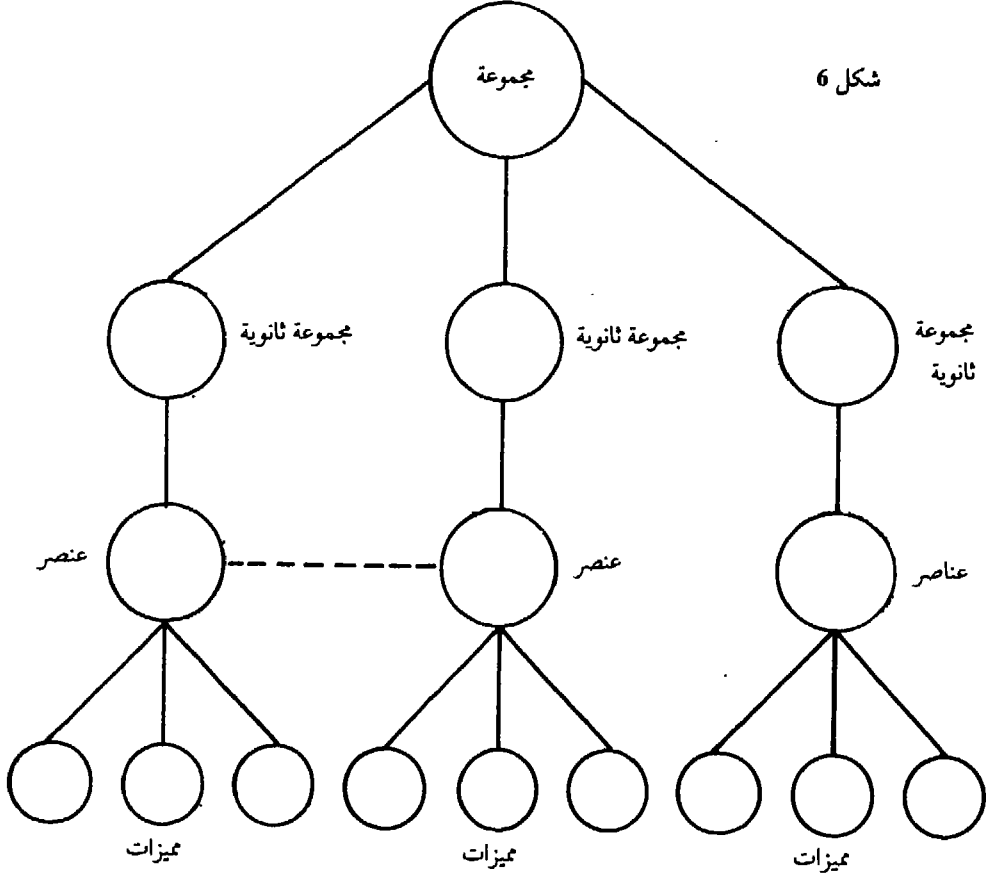
عند ترتيب المعلومات يمكن أن نحصل على مميزات مشتركة ، تُعبّر عن مجموعتين - ثانويتين مختلفتين من المعلومات . وفي أغلب الأحيان تُستعمل هذه المميزات المشتركة كمفاتيح لبلوغ المعطيات ، كما وتأخذ بعين الإعتبار عن التخزين لكي لا يحدث هناك إسهاباً في المعلومات ، وبالتالي خسارة في حجم الذاكرة المشغول .

عملية تجزئة المعلومات حسب مميزاتا تتابع حتى نصل إلى مميزات خاصة تُعبّر عن مجموعة ثانوية واحدة فقط .

بالإمكان تمثيل هذه العملية على الشكل التالي :

$$M [ A_1 ( B_1 ( C_1 ( D_1 ( d_1 \dots d_n ), D_2 ( \dots ), \dots, D_n ) ) ) ] \dots$$

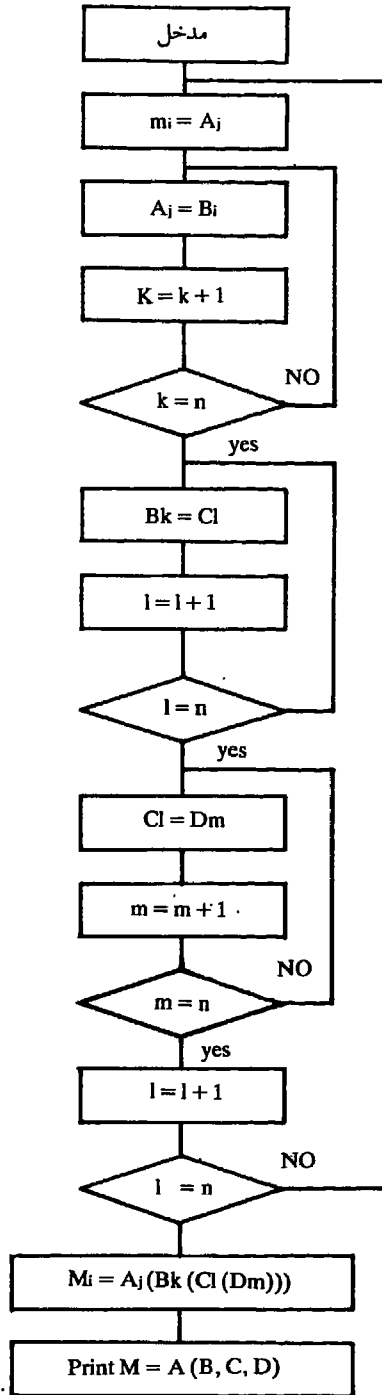
$$A_2 ( B_2 ( C_2 ( \dot{D}_1 ( d_1 \dots d_n ), \dot{D}_2, \dots, \dot{D}_n ) ) ) \dots ]$$



من جهة أخرى يجب أن نُعير إنتباهنا إلى حجم الذاكرة الموضوع بتصرفنا لتخزين المعلومات . عملية إدخال المعلومات وإخراجها تتم حسب الطريقة المتبعة في المعاجم للبحث عن الكلمات ، أي بإدخال عنوان الفقرة نحصل على المعلومات الكاملة الواقعة تحت هذا العنوان .

خوارزم الإدخال

الشكل 7 ، يرسم خوارزم إدخال المعلومات حسب طريقة الأهلّة والتوزيع حسب المميزات .



شکل 7

## خوارزم الاخراج

نبحث عن المجموعة B بالمميزات  $d_1$  و  $d_2$  .

1 - يتم تكويد أو تمثيل B ،  $d_1$  ،  $d_2$  بنفس الطريقة التي جرى بها إدخالها في الذاكرة . بعد ذلك يجري البحث عن المعطيات التي تمتاز بنفس المميزات  $d_1$  ،  $d_2$  ( حسب طريقة المعاجم الإلكترونية ) .

يتم البحث حسب الميزة  $d_1$  وبعد ذلك يجري البحث عن الميزة  $d_2$  وفي النهاية يجري البحث عن المجموعة B ( بالمميزات  $d_1$  ،  $d_2$  ) . يتم تجميع المعلومات التي تمتاز بالمميزات  $d_1$  و  $d_2$  وذلك في B :  $B(d_1, d_2)$  ، بعد ذلك يجري إخراج المعلومات على الطابعة . مثلاً . نفترض بأننا نرغب بالبحث عن المعلومات الخاصة بإحدى الدارات ( رجراج مثلاً ) حسب المميزات التالية : النوع K والسرعة  $Ins$  . قد نحصل على عدة دارات بذات المميزات ، لذلك يجب أن يتم إدخال إسم المجموعة ( مثلاً رجراج ) ، فعند ذلك ستختص المعلومات بالدارات الإلكترونية التي تمثل رجراجات من نوع K وبسرعة  $Ins$  .  
تمثل رجراجات من نوع K وبسرعة  $Ins$  .

مسألة :

مثلاً : لنفترض نظام المعلومات المستعمل في خدمة إحدى شركات الطيران ( شكل 9 ) حسب طريقة الشجيرات .

نرغب بمعرفة الرحلات الى إحدى المدن وتوقيت كل رحلة . في هذه الحالة ستكون المدينة هي أساس ( جذع ) الشجرة ، وهي ستكون عبارة عن دالة تتأثر بالزمن ، برقم الرحلة ، إسم الشركة ، ... الخ .

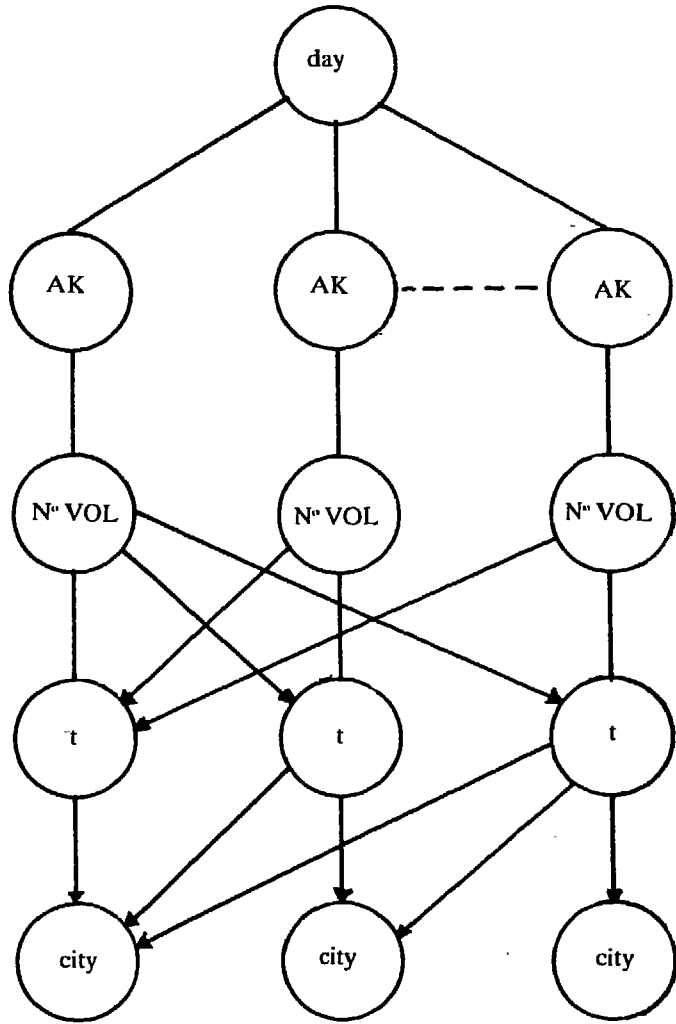
city [  $t_1 (AK_1, AK_2, \dots), \dots, t_2 (AK_1, \dots, AK_n) \dots$  ]

أو

city [  $t_i (AK_i, N^o VOL)$  ]

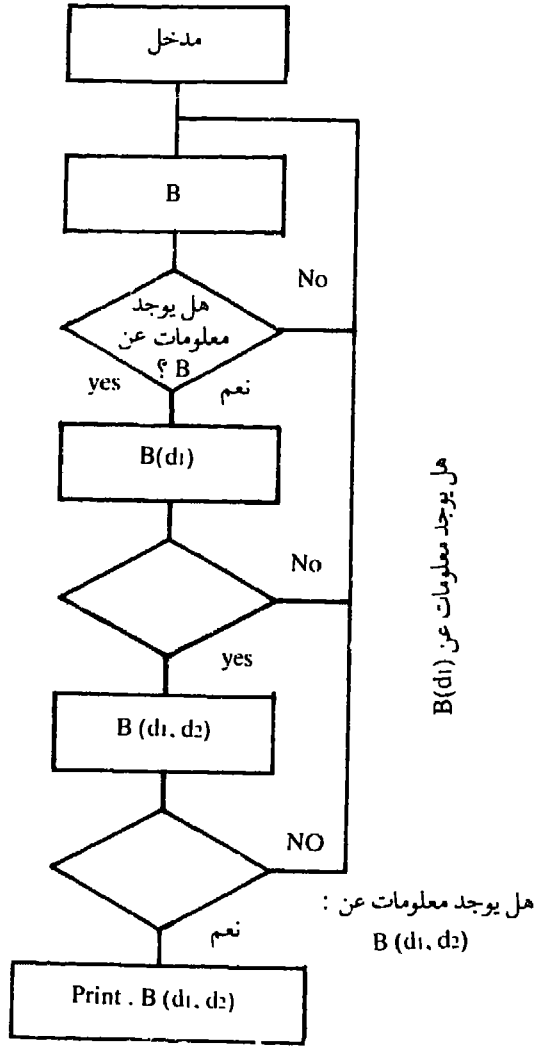
وعلى العكس ، نرغب بمعرفة الرحلات التي تقوم بها إحدى شركات الطيران ( $AK_i$ ) إلى جميع المدن ، هذه الرحلات ستكون عبارة عن دالة بمتغيرات عبارة عن الزمن  $t$  والمدن (city) :

AK [  $t_i(\text{city } i)$  ]



t - عبارة عن التوقيت .  
 city - المدينة .  
 N° VOL - رقم الرحلة .  
 AK - شركة الطيران .

شكل 9



شكل 8

- المعلومات الخاصة بأحد الشركات يمكن أن يتم تنظيمها بنفس الطريقة : ( شكل 10 ) .  
هنا سيتم تنظيم المعلومات في ثلاثة مستويات ، والمستوى الثالث والأخير سيكون موحد  
وثابت بالنسبة للمستوى الثاني :

F [ Dep (EMPL (adresse, salary, profession, stage ...)) ]

EMPL [ F (Dep (profession, salary, adresse)) ]

F - شركة .

EMPL - عامل .

DEP - القسم .

Profession - المهنة .

adresse - عنوان .

salary - المعاش .

المسألة المهمة عند البحث عن المعلومات هي بساطة وسهولة عملية البحث إضافة  
إلى سرعة البحث. وعدم حصول أي تنازع عن المعلومات ، إذا كان هناك عدة مُستعملين  
يعملون في نفس الوقت على نفس بنك المعلومات . مثلاً : مراكز الشرطة في جميع أحياء  
المدينة تعمل على نفس المعلومات ، وبالتالي قد يحدث أن يطلب أكثر من مركز واحد بلوغ  
بنك المعلومات في نفس الوقت . هذه المسائل تقع على عاتق نظام إدارة بنك المعلومات .

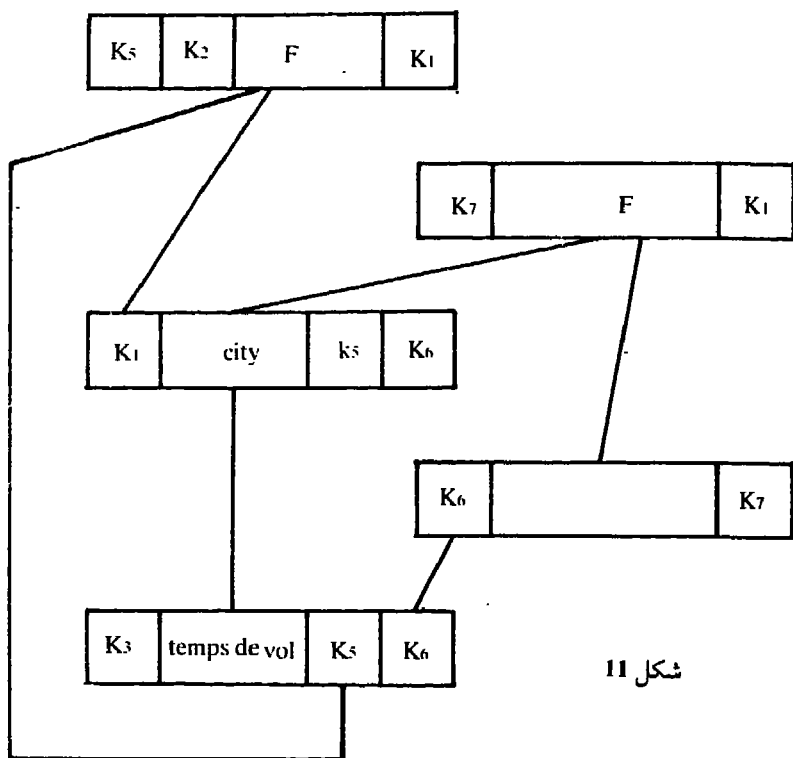
وبشكل عام ، فإن البحث عن المعلومات يتم على عدة مراحل ، وذلك حسب عدد  
قسم الشجرة وفروعها ، أو حسب عمق الأهلة بداخل التعبير التراتبي للمعلومات .

مثلاً .

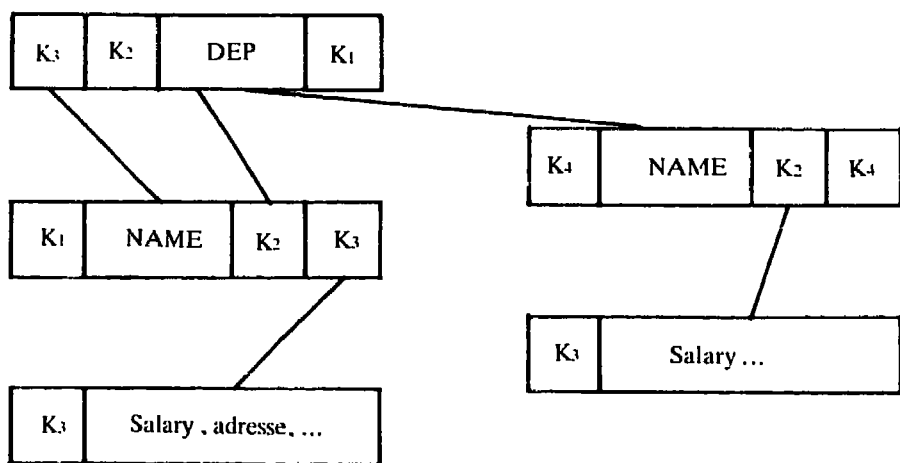
نرغب بالبحث عن رحلات شركة MEA في أحد الأيام ، في البداية يجب أن نبحث  
عن الشركة MEA ، وبعد ذلك عن المدن التي تصلها هذه الشركة . يجب تزويد كل  
معلومة بعدد من المفاتيح التي تؤمن بلوغ المعلومة التالية المطلوبة .

والعامل على نظام المعلومات ، سيهتم فقط بالمفاتيح التي تظهر أمامه على الشاشة ،  
والتي عند إدخالها يحصل على المعلومة التالية المطلوبة (1) شكل (11, 12) .





شکل 11



شکل 12



## خوارزميات البحث والفرز

### 9.1 - البحث عن عنصر بداخل جدول

لنفترض جدولاً يدعى  $L$  ، ويتألف من  $N$  من العناصر المنظمة بحيث إن :

$$L(i) < L(i+1), i = 1, 2, \dots, N-1$$

لنفترض قيمة معينة  $A$  . المسألة تقوم على :

- البحث عن القيمة  $A$  في داخل الجدول ، وإيجاد ومعرفة المؤشر  $i$  ؛ بحيث إذا كانت القيمة  $A$  في الجدول نحصل على  $A = L(i)$  .

- إذا لم تكن القيمة  $A$  في الجدول ، فالمطلوب البحث عن مؤشر العنصر الذي تسبق قيمته مباشرة القيمة  $A$  ( أي إذا كان  $A < L(i)$  ، يكون المؤشر المطلوب هو  $i$  ) .

#### 9.1.1 - البحث المتتالي (Sequential research)

الخوارزم الأسهل يقوم على العبور المتتالي للجدول  $L$  ، بواسطة حلقة مزودة بمؤشر :

$L(i) \leq A < L(i+1)$  ، وإختبار موقع توقف الحلقة أي عندما نجد العنصر الأكبر من  $A$  ، أي :

$$A < L(i+1)$$

نلاحظ إن الحالات  $A \geq L(i)$  و  $A < L(i+1)$  لا تتوافق مع المؤشر المختار . من هنا

نحصل على الخوارزم التالي :

```

RS : if a ≥ L(i) then i := n
      else if a < L(i) then i := 0
      else begin i := 1;
                while a ≥ L(i+1) DO
                  i := i + 1
                end;
    
```

present : = if  $i = 0$  the false  
 else if  $a = L_{(i)}$  then true  
 else false

### تقييم الخوارزم

مدة تنفيذ البرنامج R.S تتعلّق بقيمة المؤشر الذي نبحث عنه  $ind(A)$  . هناك  $N + 1$  قيمة ممكنة للمؤشر  $ind(A)$  . فلنترك جانباً الحالات الخاصة حيث  $ind(A) = 0$  أو  $ind(A) = N$  ، ولنأخذ فقط الحالات حيث  $1 \leq ind(A) \leq N - 1$  ، في هذه الحالات سيتم تنفيذ الحلقة لعدد يعادل  $ind(A) - 1$  من المرات . وحسب قيمة  $A$  ، فقد يتم تنفيذ الحلقة لعدد يعادل  $0, 1, 2, \dots$  أو  $N - 2$  مرّة .

### 9.1.2 - البحث الفرقاني (dichotonic research)

في الحالة الأسوأ سيتم تنفيذ الحلقة RS من البرنامج لعدد يساوي  $N - 2$  مرّة ، مما يعني إن مدة التنفيذ هي بحدود العدد  $N$  . من هنا نرى إنه من المفيد بل من المفروض تخفيض مدة تنفيذ هذه الحلقة .

#### 9.1.2.1 - صيغة البحث الفرقاني

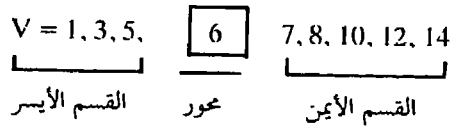
لنفترض إن  $V$  عبارة عن جدول بعناصر مرتبة حسب الترتيب التصاعدي و  $X$  عبارة عن عدد ، فلنبحث عما إذا كان العدد  $X$  هو عنصر من الجدول  $V$  .

#### صيغة البحث الفرقاني :

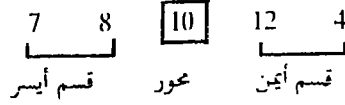
نقارن  $X$  مع العنصر المركزي من الجدول ( يُدعى هذا العنصر محور ) ، فمن الممكن أن نعرفه إذا كان العدد موجود في القسم الأيسر أو في القسم الأيمن من الجدول . نبدأ أولاً بالبحث في نصف الجدول الأيسر أو الأيمن . نكرّر هذه العملية حتى نحصل على جدول ثانوي مؤلف من عنصر واحد أو حتى نلتقي بالعنصر الذي نبحث عنه .

مثلاً :

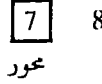
$$X = 8$$



البحث يبدأ في القسم الأيمن لأن 8 العدد 8 هو أكبر من المحور 6 .



البحث يبدأ في القسم الأيسر لا من  $8 < 10$  .



البحث يبدأ في القسم الأيمن لأن  $8 > 7$  ويقف لأن الجدول الجديد يتألف من عنصر

واحد .

يمكن للبحث أن يقف قبل أن نحصل على أي جدول جديد لأن العنصر الذي نبحث عنه هو عبارة عن محور . في المثل السابق ، لو كان العدد X يعادل 10 ، لكان البحث قد توقف في المرحلة الثانية .

بإمكاننا تحسين البرنامج بملاحظة إن المتحولة  $i$  لم تتعدّل إذا كانت المتحولة  $a$  هي تحديداً أصغر من  $L(y)$  في جسم الحلقة . فمن غير المفيد إذا إعادة تقسيم للاختبار  $a \geq L_{(i+1)}$  ، مما يعطي :

```

RD If  $a \geq L_{(n)}$  then  $i := n$ 
  • else if  $a < L_{(1)}$  then  $i := 0$ 
    else
Begin  $i := 1; s := n;$ 
  While  $a > L_{(i+1)}$  DO
  Begin  $J := (i + s) \text{ div } 2;$ 
  While  $a < L_{(J)}$  DO
  Begin  $s := j; j := (i + s) \text{ div } 2$  END;
   $i := j$ 
  end;
  end;

present: = if  $i = 0$  then false
  else if  $a = L_{(i)}$  then true
  else false
  
```

### 8.1.3 - البحث الفرقاني - برنامج بلغة باسكال

لنفترض وجود جدولاً من 100 عنصر مرتبة بترتيب تصاعدي . نرغب بمعرفة فيما إذا كان أحد العناصر يعادل 38.5 ؛ ( الإنتباه : لا يمكن أن يتم الاختبار بالتعادل الدقيق مع الأعداد الحقيقية ، بسبب الدقة المحدودة للحاسبات ) . عمليات الاختبار تتم على الشكل التالي :

$$ABS(x - y) < Z \quad \text{أو} \quad (x > y - T) \text{ AND } (x < y + T)$$

سنقوم قليلاً قليلاً بتقسيم الفسحة المربعة على 2 .

$$J := (i + s) \text{ div } 2;$$

$$\text{if } a < L(j) \text{ then } s := j \text{ else } i := j;$$

أي إذا كان  $A < L(j)$  سنبحث عن A في الفسحة الممتدة بين i و j ، والمتحولة S ستأخذ قيمة j ودور N . أما إذا كان  $A > L(j)$  فالببحث سيتم بين j و N ، وعند ذلك سيأخذ مؤشر الانطلاق بالببحث i القيمة j والببحث سيتم بين j و N .

التحليل :

S2 : طالما إن العنصر غير موجود والجدول الثانوي يحتوي على أكثر من عنصر ، كرر البحث .

S21 : إحسب مؤشر المحور

إذا كان العدد الذي نبحث عنه أصغر من المحور .

إذن S211 : البحث سيتم من اليسار .

وإلا S212 : إذا كان العدد الذي نبحث عنه أكبر من المحور

إذن S2121 : البحث سيتم من اليسار .

وإلا S2122 : العدد موجود .

لنعود الآن إلى المثل السابق . ولتأخذ الحالة الأسوأ .

لنفترض إن قيمة المؤشر ( الذي عند بلوغه سنجد قيمة A ) هي :

$$\text{ind}(A) = N - 1$$

عند البحث بداخل الفسحة  $[ i . N ]$  ، وبعد كل خطوة أو كل عملية بحث سنجعل i تأخذ القيمة  $[ i + N ]$  ، وهي قيمة وسطية في الفسحة  $[ i . N ]$  ، أي سنقسم الفسحة

[ i, N ] إلى فسحتين ونبحث في كل فسحة منها على حدى ، فإذا لم يكن العدد A موجود في الفسحة الأولى يكون حكماً في الفسحة الثانية . هكذا ، وعند بلوغ إحدى القيم الوسطية z ، فقد نحصل على اللامعادلة  $A < L(j)$  . من هنا سنقوم بإدخال متحولة جديدة إلى البرنامج هي S ، وهذه المتحولة تأخذ في البداية القيمة N ، وسنستعمل المعادلة :

$$L(i) \leq A \leq L(s)$$

المحفوظة في الحالة التي يكون فيها  $A < L(j)$  ، وبواسطة تخصيص z إلى S ، سيصبح جسم الحلقة إذن :

مثلاً، في الحالة الأولى، سنفحص العنصر TAB[50] . وإذا كان  $x = \text{TAB}[50]$  ، فمعنى هذا إننا إنتهينا ، وإلا فإذا كان  $x > \text{TAB}[50]$  ، فمعنى هذا إنه لم يبقَ لدينا سوى البحث في الفسحة من 1 إلى 50 . وإذا كان  $x < \text{TAB}[50]$  ، لا يبقى لنا سوى البحث في المجال من 50 إلى 100 .

البرنامج :

CONST N = 100;

X = 38.5;

VAR INT, SUP, IT : INTEGER;

TROUVE : BOOLEAN;

TAB : ARRAY [ 1.. N ] OF REAL;

INF: 1;

SUP: N;

TROUVE : FALSE;

REPEAT

IT := (INF + SUP) DIV 2; ( الحدود الجديدة )

IF (TAB [ IT ] > x - 0.0001) AND ( TAB [ IT ] < x + 0.0001)

THEN TROUVE := TRUE

ELSE

IF [ IT ] < x THEN INF := IT + 1

ELSE SUP := IT - 1

UNTIL TROUVE OR (INF > SUP);

## 8.2 - الفرز TRI

عملية الفرز هي عملية تقوم على تصنيف وإيجاد إحدى الفترات أو المعطيات أو إحدى الكلمات من داخل مجموعة معينة .

مثلاً : أجد العنصر الأكبر من داخل جدول من الأعداد الصحيحة الإيجابية .

### 8.2.1 - الفرز بطريقة شل (Shell metode)

يتعلق ذلك بطريقة الفرز « بالفقاعات » حيث ، ولترتيب أحد الجداول ، يتم تبديل كل عنصرين متقاربين ، أحدهما بالآخر ، إذا لم يكونا في الترتيب الصحيح . سيتم فحص جميع الأزواج من العناصر ، وإذا جرى أي تبديل بين العناصر في إحدى عمليات المقارنة ، يتم إجراء عملية مقارنة جديدة .

هذه الطريقة هي عديمة الفعالية بالنسبة للجدول الكبيرة . سنقوم بإدخال طريقة جديدة للفرز هي طريقة شل «Shell Sort» أو طريقة Shell .

بدأ شل عمله من الملاحظة التالية : ما هو سبب في طريقة الفرز « بالفقاعات » هو في كون البعد (ecart) بين العناصر المتبادلة هو دائماً صغير ويساوي دائماً 1 . لنفترض ، الحالة الأسوأ ، بأن العنصر الأكبر هو في رأس الجدول منذ البداية . ويجب أن يصبح في نهاية الجدول بعد الفرز . وبالتالي لا يمكن أن نجد هذا العنصر أو نفرز هذا الجدول وننظمه إلا بعد  $n - 1$  عملية مقارنة ، و  $n - 1$  عملية تبديل . بينما لو كنا قد أنشأنا أبعاداً تعادل  $n/2$  ، لكننا نحتاج إلى عمليتي مقارنة وعملياتي تبديل .

فطريقة شل إذن ، تقوم على أن نأخذ ، في البداية ، أبعاداً كبيرة بين العناصر المتبادلة ، وبعد ذلك نقوم على تخفيض هذه الأبعاد . البعد الأول الذي نأخذه سيكون  $n/2$  (  $n =$  حجم الجدول ) ، وبعد ذلك سنقوم بتقسيم هذا البعد على 2 في كل مرة حتى يصبح البعد معادلاً لواحد .

لكل قيمة للبعد وبطريقة ما سنقوم بإجراء عملية الفرز « بالفقاعات » حيث المقارنة تتم بين  $TAB [ I ]$  و  $TAB [ I + ECART ]$  ، وحيث هذه العملية ستكون متداخلة ضمن حلقة على ECART .

هكذا فبرنامج الفرز حسب الترتيب التصاعدي باستعمال طريقة شل سيبدو على الشكل التالي :



```

PROGRAM SHELL;
  CONST NB = 50;                                { عدد العناصر }
  VAR ECH;
  ECART;
  I : INTEGER;
  TAB : ARRAY [ 1.. NB ] OF INTEGER;

```

```

PROCEDURE ECHANGE;
  VAR X : INTEGER;
  BEGIN
    X := TAB [ I ];
    TAB [ I ] := TAB [ I + ECART ];
    TAB [ I + ECART ] := X
  END;                                           { نهاية التبادل }

```

```

BEGIN
  WRITELN ('TABLE NON CLASSE');
  FOR I := 1 TO NB DO
    BEGIN
      READ (TAB [ I ]);
      WRITE (TAB [ I ] : 5)
    END;

```

```

WRITELN ; WRITELN;
{ start of tri }
ECART := NB;
REPEAT                                         { الحلقة على مختلف الأبعاد ECART }
  ECART := ECART DIV 2;
REPEAT

```

```

    ECH = 0;
    FOR I := 1 TO NB - ECART DO
BEGIN
    IF [ I ] > TAB [ I + ECART ]
    THEN BEGIN
        ECH := 1;
        EXCHANGE
    END
END
UNTIL ECH = 0
UNTIL ECART = 1;
WRITELN ( ' TAB LEAV CLASSE' );
FOR I := 1 TO NB DO
    WRITE (TAB [ I ] (: 5);

```

E8.3 - تطبيقات على طريقة البحث الفرقاني  
حساب الجذر التربيعي لعدد إيجابي أو صفر .

الحل :

حسب التعريف ، العدد الصحيح  $X$  هو الجذر التربيعي للعدد  $A$  إذا كانت المعادلة  
 $x^2 \leq A < (x + 1)^2$  صحيحة .

من هنا نستخرج مباشرة البرنامج R1 ، الذي يستعمل الحلقة  $0 \leq x^2 \leq A$  ، التي  
يلوم تنفيذها حوالي  $[ \sqrt{A} ]$  .

R1 : X := 0;

**While** (x + 1)  $\uparrow$  2  $\leq$  a **DO** x := x + 1

إذا كان هناك قيمة  $d$  تستطيع أن تأخذ قيمة أكبر مباشرة من  $\sqrt{A}$  ، فيإمكاننا أن  
نتبع الطريقة المتبعة في البحث الفرقاني :

سنقوم باختيار القيمة له ، بشكل  $d < [ \sqrt{A} ] \leq x$  ( نختبر  $d$  بالنسبة لـ  $x = 0$

و  $d > \sqrt{A}$  ، فالاختزال اللوغاريتمي يقوم على تخصيص  $x$  أو  $d$  بالقيمة الوسطية  $[x + d]$  .

الخروج من الحلقة يتم عندما يكون معنا :  $d - x = 1$  . من هنا نحصل على البرنامج التالي :

```

R2 : x := 0;
      While d - x > 1 DO
      BEGIN
J : (x + d) div 2;
      if j ↑ 2 > a then d := j
                else x := j
      end

```

#### 8.4 - الفرز بالتجزئة (Sort by seymentation)

##### 8.4.1 - خوارزم الفرز

عملية فرز أحد الجداول تقوم على ترتيب عناصر الجدول بنظام ترتيب محدد . لنفترض إن الجدول المطلوب فرزه  $A(1::N)$  يحتوي على أعداد صحيحة ويجب إعادة ترتيبها حسب النظام التصاعدي للأعداد .

لنأخذ المؤشرات  $i, j$  بحيث  $1 \leq i \leq N$  و  $j \leq N$  . سنرمز إلى الجدول الثانوي بالمؤشرات  $i$  وز على الشكل التالي  $A(i::j)$  .

والآن لنفترض المسألة  $pinf, sup$  : « إفرز الجدول  $A(inf:sup)$  » . يرتكز الفرز

بالتجزئة على التقسيم المتتالي التالي :

أ - إذ كان  $inf \geq sup$  ، فالجدول  $A(inf::sup)$  سيكون فارغاً أو يحتوي على عنصر واحد عندها فهو مفروز .

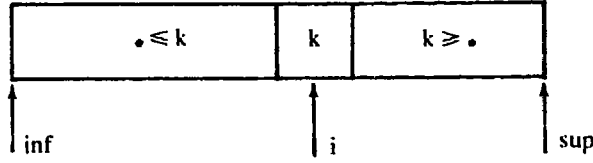
ب - إذا كان  $inf < sup$  .

1 - نبدأ بتبديل عناصر الجدول  $A(inf::sup)$  حتى نصل إلى مؤشر  $i$  بحيث : لكل

مؤشر جديد  $l$  ،  $i < l \leq inf$  ، فنحصل على  $A(l) \geq A(i)$  ، ولكل  $m$  ،  $i < m \leq sup$  ،

نحصل على  $A(i) \leq A(m)$  . سنشير إلى القيمة  $A(i)$  بواسطة العدد  $k$  .

هذه الصفة يمكن أن تتمثل بواسطة :



هذه المرحلة تدعى : تجزئة الجدول  $A(\text{inf}::\text{sup})$   
 2- في الجدول المقروء ، ستكون قيمة العنصر  $A(i)$  معادلة لـ  $k$  . وبعد التجزئة ،  
 يكفي بأن نقوم بحل المسألتين  $P_{i-1, \text{inf}}$  و  $P_{i+1, \text{sup}}$  ليصبح الجدول مفروزاً .  
 من هذه التجزئة نحصل على الاجراء المتكرر التالي :

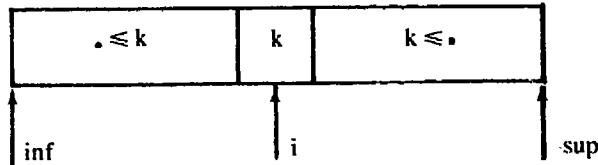
Procedure IRI ( Integer Value inf, sup);

```

if inf < sup then
  Segmentation (inf, sup, i);
  tri (inf, i - 1); tri (i + 1, sup)
end
  
```

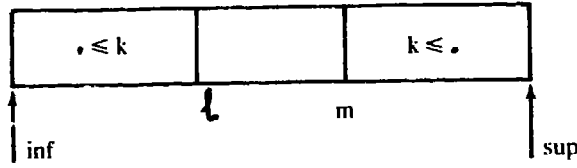
#### 8.4.1.1 - كتابة إجراء التجزئة

يُطبَّق إجراء التجزئة على الجدول  $A(\text{inf}::\text{sup})$  ( $\text{inf} < \text{sup}$ ) . الشرط المسبق  
 للتجزئة هو :  
 يوجد مؤشر  $i$  بحيث :



يمكن التحقق من هذا الشرط المسبق بالنسبة لأية قيمة لـ  $k$  تظهر في الجدول  
 $A(\text{inf}::\text{sup})$  . بإمكاننا إذاً ، إختيار وبشكل عشوائي القيمة  $K$  من ضمن عناصر الجدول  
 $A(\text{inf}::\text{sup})$  وذلك قبل التجزئة . تدعى هذه القيمة « مدار » (PIVOT) التجزئة .  
 سنأخذ  $k = A(\text{inf})$  .

ومن الممكن إستعمال الحلقة التالية :



أي :

$(inf \leq l \leq sup) \text{ and } (inf \leq j < l \rightarrow$

$(A, J) \leq k)) \text{ and } (m < j \leq sup \rightarrow (A(J) \geq k))$

لاختزال عدد عمليات التبادل ، فلنكتب حلقة من البرنامج :

(1) While  $l \leq m$  DO

if  $A(l) \leq k$  then  $l := k$  then  $l := l + 1$

else Begin

While  $(A(m) > k) \text{ and } (l < m)$  DO

$m := m - 1;$

$A(l) := A(m);$

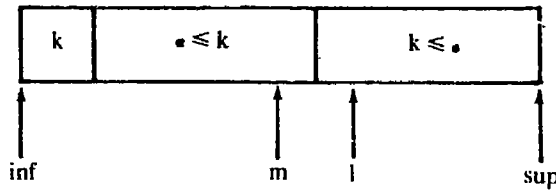
$m := m - 1$

end

يتم وقف الحلقة 2 بواسطة الاختبار  $A(m) < K$  لأننا اخترنا  $k = A(inf)$  ،  
والاختبار  $l < m$  يجب أن يتم تقييمه بعد هذه الحلقة ؛ لأن التجزئة تكون قد إنتهت إذا  
حصلنا على  $l > m$  .

من جهة أخرى ، وبعد تبادل  $A(l)$  و  $A(m)$  ، نحصل على  $A(l) \leq k$  ، إذن  
بإستطاعتنا أن نزيد قيمة  $l$  واحد ( $l = l + 1$ ) .

الشرط المسبق للحلقة هو :



لنحصل على الشرط المسبق للتجزئة ، يكفي أن نستبدل القيم  $A(m)$  و  $A(\text{inf})$  .  
من هنا نحصل على الاجراء التالي :

**procedure** segmentation (integer value inf, sup: integer variable m);

  Begin integer l, k;

    l := inf + 1; m := sup; k := A (inf);

**while** l ≤ m **DO**

**if** A(l) ≤ k **then** l := l + 1

**else** A(l) ≤ k **then** l := l + 1

**else** **Begin**

**while** A(m) ≥ k **DO** m = m - 1;

**if** l < m **then**

**Begin**

          A(l) := : A (m);

        m := m - 1;

        l := l + 1

**end.**

**end;**

      (A(m) := : A(inf)

**end.**

## الفصل العاشر

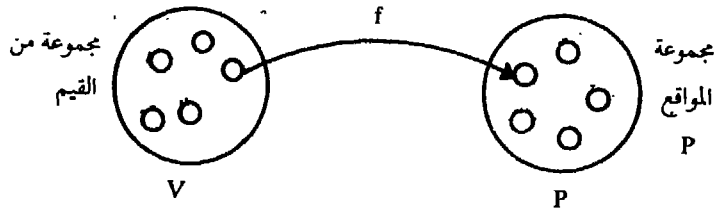
### السجلات (files)

#### 10.1 - تعريف :

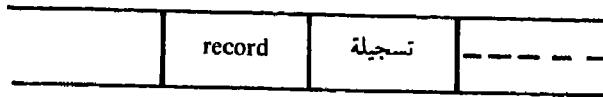
- لنفترض المجموعة  $V$  ، هذه المجموعة هي عبارة عن مجموعة من العناصر أو « القيم »  
تؤلف السجل المتتالي .

- المجموعة المحددة والمنظمة حسب ترتيب معين  $P$  ، هذه المجموعة تُشكّل مجموعة مواقع  
السجل المتتالي .

السجل المتتالي هو عبارة عن تطبيق  $f$  للقيم  $V$  في  $P$  .



وبشكل عام ، فإن السجل هو عبارة عن مجموعة مُنظمة من المعلومات . تختلف  
المعلومات المخزّنة في السجل بنوعيتها وبتركيبتها ، وتكون عادة مُقسّمة إلى تسجيلات  
متشابهة بالتركيب ومختلفة بالمضمون ( أي بالمعطيات المخزّنة فيها ) .



سجلّ (file)

type personne = struct

name : chain 20;

adress : chain 40;

مثلاً :

```
married : boolean;
sons: integer;
END;
```

سنقوم هنا بتعريف نوع (type) مُركَّب يُدعى شخص (personne) ، يتألف من « إسم » (name) (سلسلة من 20 سمة (char) ) ، من « عنوان » (adress) (سلسلة من 40 سمة (character) على الأكثر) ، من متحولة منطقية (boolean) تدعى « متأهل » (married) ، ومن عدد صحيح يدل على عدد « الأولاد » (sons) .

نقول إن الشخص (personne) يحتوي على أربعة حقول (fields) ، هي : «name» ، «adress» ، «married» ، «sons» . ولاختيار وبلوغ أحد هذه الحقول نستعمل التعبير التالي :

«name of field» . «name of variable»  
« إسم الحقل » . « إسم المتحولة »

مثلاً :

إذا كانت المتحولة pers هي متحولة من نوع «personne» ، سنكتب :  
pers.name ، pers.adress ،  
pers.married . pers.sons ،  
لبلوغ مختلف حقول أو متحولات هذه المتحولة المركبة pers .

## 10.2 - تعابير خاصة في إستعمال السجلات

أ - نستعمل عند كتابة الخوارزميات هذه الرموز للإشارة إلى السجلات :  
- f<sup>+</sup> : تعني السجل الثانوي المقروء .  
- f<sup>-</sup> : تعني السجل الثانوي الباقي للقراءة .  
- العنصر الجاري هو العنصر الأول من السجل f<sup>+</sup> .

ب - إشارة نهاية السجل

نهاية السجل (end of file) eof .  
eof تأخذ القيمة true إذ بلغنا نهاية السجل .



ج - بلوغ العنصر الأول من السجل .

reread (file name)

هذه العملية تتيح لنا بلوغ العنصر الأول من السجل إذا كان موجوداً . وهي تُركّز الشريط بشكل يكون فيه رأس القراءة / الكتابة في مواجهة العنصر الأول من السجل كي تسمح بقراءته . في حالة السجل الغير فارغ ، تكون قيمة العنصر الأول من السجل مُرتبة في حيز العمل (work zone) الذي يُدعى حيز الدارىء (Buffer zone) .

د - أمر بلوغ العنصر التالي :

gef (file name)

هـ - أمر إنشاء السجل الفارغ .

rewrite (file name)

و - أمر إضافة العنصر

put (file name)

لا يمكن أن نستعمل هذا العنصر إلا إذا كان رأس القراءة مُركّزاً في نهاية السجل .  
أي : eof = true .

تأويل هذا الأمر يبدو على الشكل التالي :

- نسخ ، في نهاية السجل ، للقيمة الموجودة في حيز الدارىء المرتبطة بالسجل .
- تقدّم الشريط لموقع ، كي يتم تركيز رأس الكتابة على إشارة نهاية السجل .
- بعد تنفيذ هذا الأمر ، تأخذ المتحولة eof القيمة true .
- قيمة مضمون حيز الدارىء f هي دائماً غير مُحدّدة .

مسألة :

البحث عن القيمة القصوى الموجودة في أحد السجلات .

- نبحث عن القيمة  $m \in f$  ، التي ومهما يكن  $\forall y \in f$  ، نحصل على  $m > y$  .
- هكذا قيمة تدعى القيمة القصوى أو maximal .

procedure maximum (df : file of t; r max: t);

specifications { f = <> } → { max ∈ f, max ≥ f }

Begin

```

reread (f); { eof (f) }
max := f;
get (f); { max < f, max ≥ f }

```

```

while NOT eof (f) DO

```

```

  Begin

```

```

    if max := f;

```

```

    get (f)

```

```

    { max < f , max ≥ f }

```

```

  end

```

```

  { (eof (f), max < , max ≥ f ) → (max < f, max ≥ f) }

```

```

end;

```

من الممكن أيضاً كتابة هذا الاجراء على شكل دالة (function)

```

function maxi (df : file oft) : t;

```

```

  specifications { f = <> } → { max < f, maxi ≥ f }

```

```

  var max: t;

```

```

  Begin

```

```

    reread (f); max := f; get (f);

```

```

    while NOT eof (f) DO

```

```

      Begin

```

```

        if max < f then

```

```

          max := f

```

```

          get (f)

```

```

        end;

```

```

      maxi := max

```

```

    end;

```

النوع t هو منطقي ، صحيح ، من نوع رمزي (char) ، أو من نوع سلسلة من السمات (chain of char) .

### 10.3 - التصريح عن السجلات بلغة باسكال

بلغة باسكال ، التصريح عن السجل المتالي يتم حسب التعبير التالي :

VAR ARTICLE : TYPE ARTICLE;

FICHER1 : FILE OF TYPE ARTICLE;

وهذا ما يُنشىء سجل متالي FICHER1 ، عبارة عن متالية مُنظمة من المواضيع أو الأشياء من نوع TYPARTICLE . ولأن المتالية هي محدّدة ، فإن الموضوع الأول والأخير هما محددان . يمكن للسجلات أن تكون مشكّلة من مواضيع مختلفة النوع ، وقد تكون عبارة عن سجلات من نوع سجلات أو ما يسمى بـ : file of file .

ولكن ، في أكثر الأحيان ، تكون السجلات عبارة عن سجلات من السمات FILE OF CHAR ، أو سجلات من نوع معين FILE OF TYPEARTICLE حيث TYPEARTICLE عبارة عن تسجيلة (record) معينة .

يدعى العنصر المبلوغ من السجل FILE ↑ ( أو FILE @ ) ، يلعب العنصر FILE دور معرفّ الدارىء في الذاكرة القادرة على إحتواء التسجيلة (record) . العمليات التي تتم على السجلات تقوم على التبادل الفيزيائي بين الدارىء (Buffer) . والجهاز المحيطي (peripherique) الناقل للسجل .

لتعبئة الدارىء ، يمكن أن نكتب .

FILE ↑ : = ARTICLE;

حيث ARTICLE عبارة عن عنصر أو تسجيلة من السجل .  
ولاستعمال الدارىء ( بعد القراءة ) ، يمكن أن نكتب :

ARTICLE : = FILE ↑

### 10.4 - كتابة السجل .

إنشاء السجل يتم بواسطة :

REWRITE (FILE1);

هذا الإنشاء يُركّز بداية السجل ، وبعد ذلك نكتب :

FILE 1 ↑ : = ARTICLE;

PUT (FILE 1);

هذه التعليمات تكتب التسجيلات أو المعلومات ARTICLE بشكل متالٍ في السجل .

يمكن جمع العمليتين الأخيرتين باستعمال الاجراء النموذجي :

```
WRITE (FILE 1, ARTICLE);
```

كما يؤدي إلى تفادي إدارة الدارء ↑ FILE . يجب أن يكون العنصر الثاني ARTICLE ( وهو يعني ما يجب كتابته ) حكماً أو إلزامياً من النوع الأساسي للسجل .

### 10.5 - قراءة السجل

يجب أولاً نداء الإجراء النموذجي التالي :

```
Reset (file1)
```

يؤدي هذا الإجراء إلى العودة إلى بداية السجل وإرسال العنصر الأول الى الدارء . بعد ذلك ، تتم عمليات القراءة بواسطة سلسلة من التعليمات :

```
ARTICLE := FILE 1 ↑ ;
```

```
GET (FILE 1);
```

تؤدي GET إلى إرسال العنصر الموجود أمام رأس القراءة إلى الدارء (Buffer) . وسيتم إستعمال الدارء في التعليمات اللاحقة .

```
ARTICLE := FILE 1;
```

```
GET (FILE 1);
```

أي وبكلمة أخرى ، عند القراءة ، يجب أن نكون دائماً مُتقدِّمين بعملية GET واحدة ، وهذه هي GET الموجودة في RESET . هذا التقدم إلى الأمام يسمح باكتشاف نهاية السجل .

في هذه اللحظة ، يكون FILE 1 ↑ غير محدّد ، والدالة المنطقية (FILE 1 ↑) EOF تصبح حقيقية TRUE .

نفس الأمر ، وكما بالنسبة للكتابة ، سيتم إستبدال زوج التعليمات ARTICLE:=... و GET... ، بإدخال الاجراء النموذجي التالي :

```
READ (FILE 1, ARTICLE);
```

فلنشير إلى إن READ وWRITE يُمكن أن تُطبَّق على عدة معطيات متتالية . مثلاً :

READ ( FILE, ARTICLE1, ARTICLE2, ARTICLE3);

### 10.6 - جداول الجداول ، أو الجداول المتعددة الأبعاد

إضافة إلى السجلات ، فإن لغة باسكال تعرّف عن الجداول المتعددة الأبعاد (multi dimension array والنوع record .

النوع الأساسي للجدول يمكن أن يكون بنفسه عبارة عن جدول . من هنا نحصل على :

type VECTOR = ARRAY [ 1..N ] OF REAL;

MATRICE = ARRAY [ 1..N ] OF VECTOR;

Var V : VECTOR;

M: MATRICE;

يُمكن أن نتعرّف على عنصر المصفوفة MATRICE بواسطة :

$M [ I ] [ J ] := 3;$

M - عبارة عن مُتجه (Vector) . تتألف عناصر هذا المتجه M(J) من المصفوفة MATRICE المصرّح عنها بواسطة Var ، حيث كل عنصر منها بدوره عبارة عن جدول من الجداول VECTOR . بإمكاننا إذاً أن نكتب :

$M [ J ] := V;$

وبشكل عام ، فإن التصريح عن جدول الجداول يتم على الشكل التالي :

TYPE identifier = ARRAY [ 1..N ] OF type;

identifier 1 = ARRAY [ 1..N ] OF identifier

Var V : identifier

M : identifier 1

- النوع TYPE : عبارة عن جدول من N عنصر من النوع type .

- النوع identifier 1 : عبارة عن جدول من N عنصر من النوع identifier ، أي إن كل عنصر من هذا الجدول هو عبارة عن جدول من N عنصر من النوع Type .

- المتحولة V المصرّح عنها بعد الكلمة Var ، تُمثّل متحولة من النوع identifier .

- المتحولة M : فهي من النوع I identifier ، وبالتالي فهي عبارة عن جدول بعناصر تُشكّل بحد ذاتها جداول من النوع type .

من الممكن أيضاً التصريح عن الجداول المتعددة الأبعاد ، بواسطة :

TYPE X = ARRAY [ S ] OF ARRAY [ S ] OF ARRAY [ S ] ;

ومن الممكن أيضاً التصريح عن المصفوفة على الشكل التالي :

TYPE MATRICE = ARRAY [ 1..N, 1..N ] OF REAL;

مسألة :

لنفترض المصفوفات A و B ، فلنحسب المصفوفة  $C = A \times B$  .

A = [ 1..N; 1..N ]

بما إن :

B = [ 1..N, 1..N ]

فنتيجة ضربهما ستكون عبارة عن مصفوفة C بأبعاد [ 1..N, 1..N ] . عناصر هذه

المصفوفة تعادل :

$$C_{ij} = \sum_k A_{ik} \times B_{kj}$$

البرنامج سيبدو على الشكل التالي :

```
PROGRAM PRODM A;
  CONST N = 10;
  TYPE MATRICE = ARRAY [ 1..N, 1..N ] OF REAL;
  VAR A, B, C : MATRICE;
  I, J, K : 1.. N;
BEGIN
  FOR I : = 1 TO N DO
    FOR J : = 1 TO N DO
      BEGIN
        C [ I, J ] : = 0.0;
        FOR K : = 1 TO N DO
          C [ I, J ] : = C [ I, J ] + A [ I, K ] × B [ K, J ]
        END
      END
    END
  END.
```

## 10.7 - النوع تسجيلية (record type)

الجدول هو الوسيلة لتجميع عدد n من العناصر من نفس النوع تحت إسم واحد .  
مثلاً ، أرقام العشرة سنوات الأخيرة ، أو أسماء جميع الزبائن . ولكن من الضروري في بعض الأحيان تجميع العناصر من أنواع مختلفة في موقع واحد وتحت نفس الإسم الواحد .  
هذا هو بالتحديد ما يحصل في التسجيلات التي تؤلف السجلات . مثلاً : يجب أن نجمع لكل زبون من سجل الزبائن المعلومات التالية :

المعلومات	إسم المتحولة	معنى المتحولة
- رقم الزبون	NUMERO	numero
- إسم الزبون	NOM	nom
- عنوان الزبون	ADRESSE	adresse
- كود البريد	CPVILLE	code postal
- التمثيل الذي يشغله	NUMREP	representation
- إذا كان له حسم	REMISE	remise
- رقم عمله في السنوات السابقة	CAPREC	chiffre d'affaires
- رقم عمله في السنة الحالية	CA COURS	nouvelle chiffre d'affaire

لصياغة هذه المعلومات ، تتمتع لغة باسكال بالنوع RECORD . هكذا ،  
فالتصريح عن المعلومات أعلاه تتم على الشكل التالي :

```

TYPE CLIENT = RECORD
    NUMERO INTEGER;
    NOM      : PACKED ARRAY [ 1..10 ] OF CHAR;
    ADRESSE  : PACKED ARRAY [ 1..30 ] OF CHAR;
    CPVILLE : PACKED ARRAY [ 1.. 20 ] OF CHAR;
    NUM REP  : INTEGER;
    REMISE   : BOOLEAN;
    CAPREC   : REAL;
    CA COURS : REAL;
END.
```

من الممكن إذاً أن نصرّح عن المتحوّلة CLI ، وكأنها من النوع CLIENT ، أي تحتوي على نفس المعلومات الواردة في النوع RECORD .

VAR CLI.CLIENT;

وبالإمكان أن نبلغ أي عنصر من CLI على الشكل التالي :

CLI . NOM := « DUPONT »;

وأن يتم إجراء أية عملية مقارنة أو غير ذلك على الشكل التالي .

مثلاً :

IF CLI.REMISE THEN..

وبالإمكان التصريح عن النوع جدول من التسجيلات RECORD على الشكل التالي : لنفترض النوع RECORD الخاص بالزبائن CLIENT ، وإذا كنا نرغب بالتصريح عن جدول من العناصر CLIENT ، فذلك سيتم على الشكل التالي :

TYPE ENTREPRISE = VAR [ 1..50 ] OF CLIENT;

VAR E1 : ENTREPRISE;

حسب هذا التصريح ، سيكون رقم العمل للزبون الخامس من الشركة ENTREPRISE) E1 هو :

E1 [ 5 ] . . CA COURS

والحرف الأول من إسم هذا الزبون الخامس . سيكون :

E1 [ 5 ] . NOM [ 1 ]

#### 10.7.1 - التعليمة WITH

بدلاً من كتابة المعلومات التالية للإشارة إلى مختلف أجزاء التعليمة :

CLI . NUMERO := ...

CLI . NOM := ....

CLI . ADRESSE := ....

CLI ....

فالتعليمة WITH تسمح بتفادي تكرار CLI ( أو أي معرّف آخر ) ، وللإشارة إلى المعلومات السابقة نستطيع أن نكتب :



```

WITH CLI DO
  BEGIN
    NUMERO := ...
    NOM := ...
    .
    .
    .
  END;

```

وفي الحالة التي يوجد فيها عدة مستويات من RECORD ، أي عدة معرفات .  
مثلاً :

```

ENTREPRISE . USING . SERVICE . CLI . NOM := ...

```

فباستطاعتنا أن نكتب ما يلي :

```

WITH ENTREPRISE , USINE , SERVICE , CLI DO
  BEGIN
    NOM :=
  END;

```

### 10.8 - سلاسل السمات في لغة باسكال

تتألف سلاسل السمات من مجموعات من الرموز الأبجدية (alphanumeric) المنظمة حسب ترتيب معين ، وتؤلف كلمات معلوماتية معينة . ومن غير الممكن أن تُستعمل المتحولة الرمزية المؤلفة من سلسلة من السمات كمتغيّر في الأمر Read ، ولكن لقراءة هكذا متحولة رمزية نستعمل عادة البرنامج التالي :

```

for i := 1 to N do
  read (V [ i ] )

```

حيث V هي عبارة عن متحولة من السمات الرمزية ، مصرّح عنها على الشكل التالي :

```

Var V : packed array [ 1..N ] of char;

```

الإجراء العام لقراءة سلسلة من السمات ، يُكتب على الشكل التالي :

procedure read chain (Var x: packed array [ 1.. max : integer ] of char)

Label 1;

Var car : integer;

begin

for car : 1 TO max do

if eof then begin

writeln ('eof while the chain is readen')

go to label 1

end

else

read (X [ car ] );

Label 1 : end;

## الفصل الحادي عشر

### تطبيقات (Applications)

#### 11.1 - مسألة :

إحسب عدد المرات التي نلتقي فيها الكلمة LEBANON في جملة واحدة .

الحل :

الجملة هي عبارة عن سلسلة من الكلمات المنفصلة عن بعضها بواسطة واحدة أو عدة فراغات . تنتهي الجملة بالسمة و.و ( نقطة ) .

الكلمة هي عبارة عن مجموعة من السمات الأبجدية المختلفة ، والمحصورة من جهة اليسار بواسطة فراغ واليمين بواسطة فراغ آخر (Space) أو نقطة .

تُكتب الجملة على الناقل المعلوماتي أو جهاز الإدخال ( tape ، disk ) بشكل سلسلة من السمات ، حيث تُمنجّل عناصر هذه السلسلة على التوالي بداخل متحولة رمزية تدعى . car cour

وعلى العكس ، فإن عرض المسألة يُوحى لنا بتقسيم آخر للجملة : الجملة هي عبارة عن سلسلة من السمات المفصولة عن بعضها بواسطة فراغات ، والكلمات عبارة عن سلاسل من السمات المختلفة عن الفراغ والنقاط . من هنا ، نحصل على المسودة الأولى للخوارزم .

Begin

```
car blanc is " , car marq ' .'
```

```
int lg is 7; { طول الكلمة التي نبحث عنها }
```

```
[ 1: lg ] char word is ('L', 'B', 'A', 'N', 'O', 'N');
```

```
Var car car cour init read car;
```

{ المتحولة car cour تسمح لنا بالبحث وعبور سلسلة السمات التي تؤلف الجملة }  
{ المتحولة carcour = فراغ أو نقطة أو تعادل السمة الأولى من الكلمة الأولى }

TO end of sentence DO

{ المتحولة carcour = فراغ أو نقطة أو السمة الأولى من الكلمة الأولى }

While carcour = marq sort by end of sentence;

{ carcour = السمة الأولى من الكلمة }

treat word

continue

{ carcour = فراغ أو نقطة }

results

END

شروحات :

- المتحولة carcour هي المتحولة الرمزية التي نستقبل السمات بعد قراءتها من الناقل .  
- المتحولة word تُمَثِّل الكلمة التي نبحث عنها ، وتأخذ في البداية القيمة LEBANON .  
- نُعرِّف عن المتحولة فراغ ( ' ) بالاسم blank ، وعن المتحولة marq التي تعني النقطة ..

- يجري التصريح عن المتحولة الرمزية carcour على إنها رمزية char ، وتأخذ السمة المقروءة read car في كل مرة .

- end of sentence وتعني نهاية الجملة .

- treat word وتعني إجراء لمعالجة الكلمة التي نبحث عنها بعد تجميعها وإيجادها .

2 - إكتب الخوارزم الذي يسمح بالقفز فوق الفراغات الفاصلة للكلمات

Proc Saut blancs is

Begin

{ carcour = فراغ أو نقطة أو السمة الأولى من الكلمة الأولى }

TO end of blancs DO

while carcour = blanc sort by end of blancs;

carcour : = read car

continue

{ carcour = نقطة أو السمة الأولى من الكلمة الأولى }

end;

3 - إحسب عدد الكلمات الموجودة في أحد القواميس والتي تنتهي بالأحرف TION أي بقراءة الكلمات واحدة بعد الأخرى إحسب تلك المنتهية بـ TION .

التحليل :

S2 : المعالجة

قراءة المجموعة الأولى من الكلمات من ثلاث كلمات .

طالما يوجد أيضاً مجموعات من ثلاث كلمات كرر .

S21 : معالجة المجموعة من ثلاث كلمات .

طالما يوجد كلمة واحدة في المجموعة كرر .

S211 : البحث بداخل السلسلة في الكلمة .

طالما لم تنتهي الكلمة كرر .

S2111 : إذا وجدنا السلسلة .

S21111 : إحسب السلسلة ( عدد السلسلة )

إعبر إلى نهاية الكلمة .

S21112 : إعبر إلى الحرف التالي .

إعبر إلى الكلمة التالية .

إعبر إلى المجموعة التالية .

الخوارزم :

Write «number of words finished by TION»

{ إكتب عدد الكلمات المنتهية بـ TION }

{ تحضير المعالجة }

Var chain word [ 26 ] : char

{ الكلمة الأطول في القاموس هي بطول 26 حرفاً }

Var counter : integer init 0;

Begin { counter = 0 }

```

IN = Word rang "AAAAAAAAA"
      { ZYTHUM الكلمة الأخيرة من القاموس الفرنسي هي }
While = word (1.6) < "ZYTHUM" Repeat
read # word      { اقرأ كلمة جديدة بالأحرف الكبيرة }
end word : = 1
while (end word <= 26) and ( # word (end word, 1) <> " ") Repeat

If # word (end word - 4, 4) = «TION»
  Then S 212 : Counter = Counter + 1
  ELSE
  end
end
§3 { writing of result }
  write { "number of words finished by TION = " }
  COUNTER
end;
end.

```

ملاحظات :

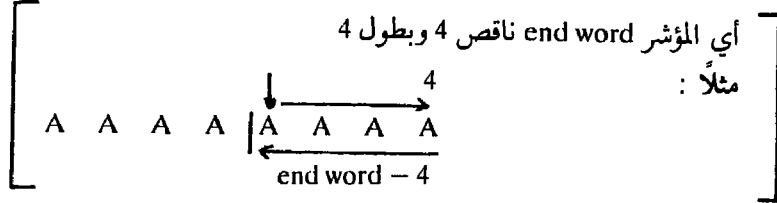
- أ - الكلمة الأطول في القاموس الفرنسي هي : AUTI  
 CONSTITUTIONNELLEMENT وتتألف من 26 حرفاً .
- ب - الكلمة الأخيرة من القاموس هي ZYTHUM ( راجع القاموس petit robert ) .
- ج - تفصل الكلمات عن بعضها بواسطة فراغات .
- د - الكلمات التي تتألف من أطوال مختلفة ، يجب مراجعة طولها وأخذها بالحسبان . لذلك نعبر ( نبحث ) هذه الكلمات حتى بلوغ أول فراغ ، ومن خلال طول الكلمة سيكون من الممكن مقارنة الأربعة أحرف الأخيرة مع «TION» .

المتحولات المستعملة :

- Chain word : التصريح عن المتحولة الرمزية بالطول الأكبر وهو 26 سمة .
- end word : عبارة عن مؤشر يدل على السمات بداخل الكلمة .

- counter : عداد يحتوي على عدد الكلمات التي تنتهي بـ TION . وتزداد قيمته في كل مرة نلتقي فيها كلمة تنتهي بـ TION .

- البحث يبدأ من نهاية الكلمات وإلى الوراء أربعة سمات :  
if # word (end word - 4, 4) = «TION»



عندما نلتقي بالكلمة TION يجري زيادة قيمة العداد Counter .

counter = counter + 1

- قراءة الكلمة تتم بواسطة التعليمة :

read # word

- التصريح عن الكلمة word على إنها سلسلة من السمات ، جرى في بداية البرنامج بواسطة التعليمة :

Var chain word (26)

26 يعادل طول الكلمة أو العدد الأقصى للسمات .

- { prossing } S - تعني البدء بالمعالجة .

### 11.3 - عمليات التكرار المتداخلة

مسألة : فوترة الزبائن

المطلوب كتابة برنامج يصنع الفواتير لجميع زبائن أحد المخازن التجارية .

الفاتورة هي عبارة عن نصّ يتألف من سلسلة السمات يدلّ على السلع ، أسماء الزبائن ، والمبالغ المستحقة .

نموذج الفاتورة هو عبارة عن نموذج متكرّر ، تحري صياغته لكل زبون من الزبائن .  
وتحتوي على قسم رئيسي خاص بالشركة ، وقسم خاص بالزبون ، وقسم خاص بالسلع والمبالغ المستحقة .

facture for client from 1 to nbcl.

nbc1 : عدد صحيح يعادل عدد الزبائن .

وبما إن قيمة الضريبة TVA والتاريخ لا يتعلقان أبداً بالزبون ، لذلك يجب ذكرهما في النموذج الأساسي للفاتورة . من هنا نحصل على خوارزم بثلاث مستويات : المستوى الرئيسي ( يشير إلى مركز الخدمة الخاص بإصدار الفواتير ) . مستوى الزبون ( أو الفاتورة الخاصة بالزبون ) ، هذا القسم يتعلّق بالمعلومات الخاصة بالزبون . مستوى السلعة المطلوبة ويحتوي على معلومات عن السلعة ، سعرها ، الكمية المطلوبة منها ، المبلغ الاجمالي لكل سلعة إلى ما هناك .

القسم الأساسي من الفاتورة

النموذج الرئيسي للفاتورة ، يحتوي على :

- فاتورة (نص) : يتألف النص من مجموعة فواتير الزبون .
- nbc1 ( عدد صحيح ) يشير إلى عدد الزبائن .
- تاريخ ( سلسلة سمات ) إصدار الفاتورة .
- قيمة ( عدد حقيقي ) TVA لكل زبون .

خوارزم النموذج الرئيسي :

```
data = data ('DATE:')
nbc1 = data
taux = data ('taux de la TVA:')
result = facture forclient from 1 to nbc1.
```

المعلومات الداخلة هي إذاً : التاريخ ، عدد الزبائن ، المبلغ ، ويجب إصدار الفواتير لكل زبون من 1 إلى nbc1 .

صياغة الفاتورة لكل زبون من 1 إلى nbc1 ، في تاريخ معين وقيمة ضريبة معينة تتم على الشكل التالي :

- 1 - تحليل المسألة . تحتوي الفاتورة على المعلومات التالية .
  - السطر 1 ( نص Text ) : إستعلامات عن الزبون .
  - السطر 2 ( نص Text ) : التاريخ .
  - السطر 3 ( نص text ) : معلومات عن السلعة (en-tête) .
  - لائحة بالسلع ( نص ) ، سطر لكل سلعة .



- recap ( نص ) : مجموعة من الأسطر ، يُكتب على كل سطر منها القيمة الاجمالية لكل سلعة من السلع .

التحويلات المستعملة هي :

- nom ( سلسلة سمات ) : اسم عائلة الزبون .

- pronom ( سلسلة سمات ) : إسم الزبون .

- num ( عدد صحيح ) : رقم الزبون .

- rue ( سلسلة سمات ) : إسم الشارع .

- ville ( سلسلة سمات ) : إسم المدينة .

- NUP ( عدد صحيح ) : سلسلة ، الكمية المطلوبة .

- PV ( عدد حقيقي ) : سلسلة ، سعر الوحدة .

- PHT ( عدد حقيقي ) : سلسلة ، السعر بدون ضريبة .

- N ( عدد صحيح ) : عدد السلع .

- THT ( عدد حقيقي ) : المبلغ الاجمالي للفاتورة بدون ضريبة .

- TAXE ( عدد حقيقي ) : الضريبة أو قيمة TVA .

- TTC ( عدد حقيقي ) : قيمة الفاتورة أو المبلغ الاجمالي بما فيه جميع الضرائب .

- PRIX V : سعر الوحدة .

- PRIX HT : السعر بدون ضريبة .

الخوارزم :

facture = line 1 To line line 2 to line line 3

To line list of products to line recap

هكذا : الفاتورة تحتوي على المعلومات التالية الرئيسية على الأسطر الثلاثة الأولى :

السطر الأول :	إسم الزبون	عنوان الزبون	رقم الزبون ، شارع ، المدينة
السطر الثاني :		التاريخ	
السطر الثالث :	رقم السلعة	الكمية	سعر الوحدة السعر الاجمالي

1- Nom, prenom, numr, rue, ville = data

('nom, prenom, numero, rue, ville:')

2- N = data ('nombre d'articles commandés:')

{ عدد السلع المطلوبة : معطيات يجب إدخالها إلى البرنامج من الخارج }

3- ligne 1 = write nom, prenom, numer, ville

4- ligne 2 = write date

5- ligne 3 = write ' NUMERO produit QUANTITE PRIX U. PRIX HT'

6- list of products = write NUP, Q, PV, PHT on line

for prod from 1 TON

$$PHT = Q \times PV$$

7- TAXE = THT \* TAUX

8« TTC = THT + TAXE

9- recap = write 'TOTAL HORS TAXE', THT

WRITE »T.V.A', TAXE

write 'TOTAL. T.T.C', TTC

10- THT = SUM of PHT for prod from 1 TO N

ملاحظة :

الكلمات المُسَطَّر تحتها تُمَثِّل الكلمات الواجب برمجتها أو العمليات الواجب إجرائها .

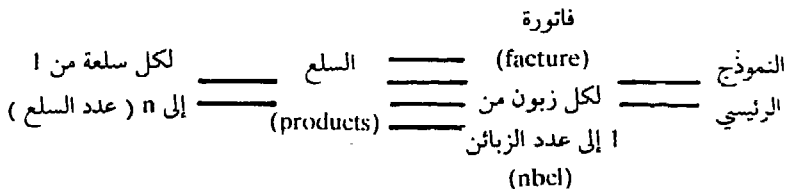
القسم الثالث من الفاتورة وهو الخاص بكل سلعة على حدة ، أي لكل رقم سلعة ، كمية . سعر السلعة ، السعر بدون الضريبة PHT (prix hors taxe) على الشكل التالي :

NUP, Q, PU = data ('numero du produit, quantité, prix unitaire:')

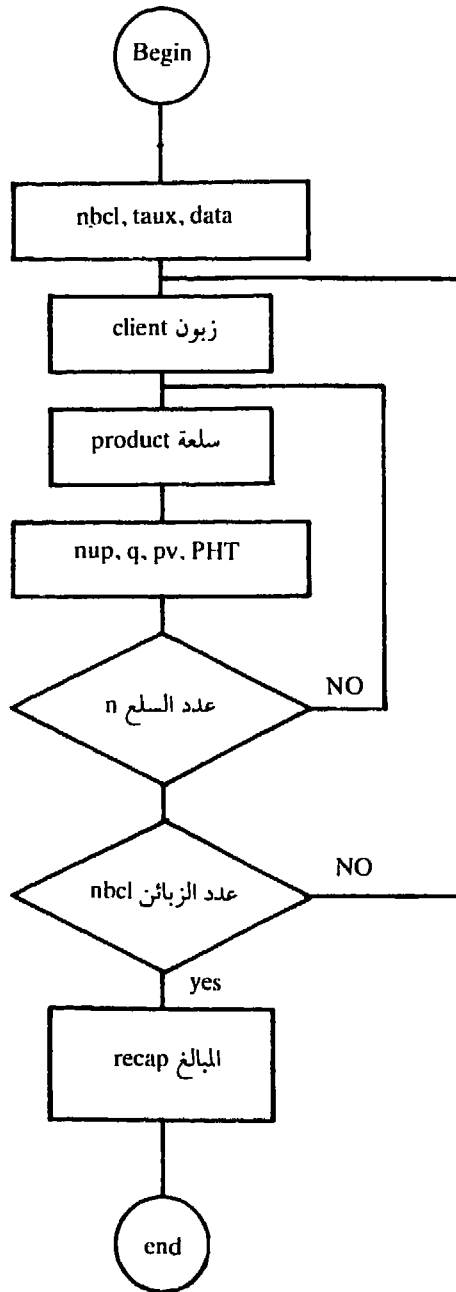
$$PHT = Q \times PV$$

هكذا فالأقسام الرئيسية من البرنامج يمكن أن تكون مرتبة بشكل منفصل على

الشكل التالي :



الخوارزم العام للبرنامج هو :



البرنامج بلغة باسكال :

PROGRAM FACTUR MUL;

VAR NOM, VILLE, DATE : STRING 15;

PRENOM : STRING [ 12 ] ;

RUE: STRING [ 20 ] ;

NUMR, NUP, Q, N, PROP: INTEGER;

PV, PHT, THT, TAXE, TTC, TAUX: REAL;

RES : TEXT;

Begin REWRITE (RES, 'PRINTER : ');

WRITE ('NOM, PRENOM, numero, rue ville du client:');

READLN (NOM) ; READLN (PRENOM); READLN (NUMP);

READLN (RUE); READLN (VILLE);

WRITE ('DATE:'); READLN (DATE);

WRITE ('Nombre d'articles commandés:');

{ عدد السلع المطلوبة }

READLN (N);

WRITELN (RES);

WRITELN (RES, »commande du', DATE);

WRITELN (RES);

WRITELN (RES, 'Numero du produit': 15, 'quantite': 10,

'PRIX UNIT': 10, 'PRIX HT': 10);

THT: = 0;

FOR PROD: = 1 TON DO

BEGIN

WRITE ('Numero de produit, quantité et prix unitaire:');

READLN (NUP, Q, PU);

PHT : = Q × PU;

WRITELN (RES, NUP: 15, Q: 10, PU: 10: Z, PHT: 10: 2);

```

THT := THT + PHT
END;
TAXE := THT + TAUX;
TTC := THT + TAXE;
WRITELN (RES); WRITELN (RES, 'TOTAL hors taxe: ', THT
10: 2);
WRITELN (RES, 'T.V.A': tax: 10: 2);
WRITELN (RES, 'TOTAL TTC: ', TTC : 10: 2);
CLOSE (RES, TOCK)
END.

```

هذا البرنامج يسمح بكتابة النتائج على الطابعة :

```

RES : TEXT;
RWRITE (RES, »PRINTER:');

```

#### 10.4 - البحث في جدول من السمات

مسألة :

إكتب البرنامج الذي يسمح بالبحث عن النتيجة النهائية لكل طالب في إمتحان معين .

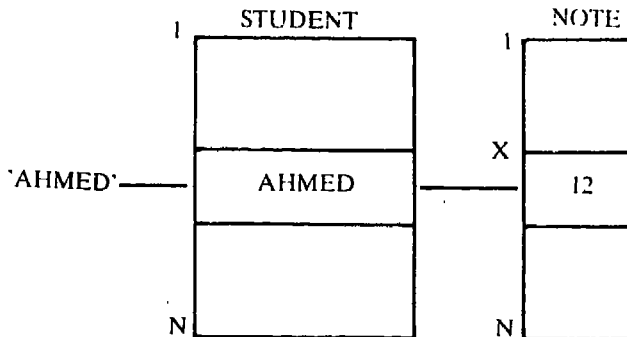
يجب أن يكون بتصرفنا جدولاً للتناسب بين الطلاب والنتائج → STUDENT  
 ، هذا الجدول سيتم التصريح عنه بلغة باسكال على الشكل التالي :

STUDENT : array [ 1..N ] of packed array [ 1..N ] of char;

NOTE : array [ 1..N ] of integer;

موقع الاسم في الجدول الأول يُشير إلى نتيجة الطالب في الجدول الثاني ، كما نرى في

الشكل التالي :



من هنا نحصل على المسودة الأولى للخوارزم الذي يبحث عن إسم مُعين بداخل جدول من الأسماء ، وعندما يجده يقوم بالبحث عن نتيجته من داخل جدول آخر .

1) program Research (input, output);

{ البحث عن نتيجة كل طالب }

Const N = ?; L = ?;

end = 'end';

Type chain = packed array [ 1..N ] of char;

Var STUDENT : array [ 1..N ] of chain;

NOTE : array [ 1..N ] of integer;

Nom : chain

begin

1- initialisation of student and note arrays

2- repeat

3- name request

4- compute the index x into NOT array

5- write NOT [ X ]

end.

- N : يعادل عدد الطلاب .
- L : الطول الأكبر للإسم .
- هكذا يحتوي جسم البرنامج على المسائل التالية :
- إعداد جداول الطلاب والنتائج .
- كرر .
- إطلب الإسم .
- إحسب المؤشر X في الجدول STUDENT المناسب للإسم .
- إكتب النتيجة [ X ] NOTE .
- ما عدا الاسم الأخير 'END' .
- النهاية .

2 - إعداد جداول أسماء الطلاب (STUDENT) ونتائجهم (NOTE) .

نفترض وجود N من أسطر المعطيات ، كل منها يتألف من عدد صحيح ومن سلسلة رمزية .

procedure intialization

Var line: integer;

begin

for line : 1 TO N do

read NOTE [ line ] and STUDENT [ line ] , GOTO

next line

end;

3 - الأمر : « إقرأ النتيجة [ line ] لطلاب [ line ] STUDENT ، وإذهب إلى السطر التالي » ، يترجم هذا الأمر على الشكل التالي :

(read NOTE [ line ] and STUDENT [ line ] , goto next line)

هذا الأمر يكتب على الشكل التالي :

read (NOTE [ line ] );

read STUDENT [ line ]

READ LN

4 - الأمر : « إقرأ [ line ] STUDENT » يؤدي إلى قراءة سلسلة غير كاملة ، أي إن الإجراء [ line ] read nom سبدو على الشكل التالي :

procedure read chain (Var C: chain);

var i, j : integer;

begin

i := 0;

while not eoln do begin i := i + 1;

read (C [ i ] ) end;

for j : = i + 1 To L do

C [ J ] := ' ';

readln

end;

- سنختزل الحالة التي تكون فيها السلسلة طويلة ، أو عندما نقف في نهاية السجل .
- 5 - الأمر : repeat ... exclud يُترجم بواسطة While.. مسبقاً بالحصول على العنصر الأول أو الاسم الأول للمعالجة .
- أطلب الاسم (name request)
- يترجم :

While nom <> 'end' do begin

- إحسب مؤشر الاسم X في جدول الأسماء ، وإبحث عن النتيجة المناسبة لهذا الاسم :
- . NOTE [ X ]
- إطلب الاسم .
- النهاية .

### 11.5 - الفرز بالتبادل المتتالي

مسألة :

- المطلوب فرز عناصر السلسلة  $T_n$  وعددها  $n$  حسب الترتيب التصاعدي ، أي الأصغر فالأكبر ، بشكل يصبح معه كل عنصر أصغر من جميع العناصر اللاحقة ، أي :
- $$i > j \rightarrow T_i \geq T_j$$

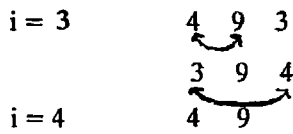
الفكرة البسيطة المستعملة وتقوم على إتباع طريقة التالي :

- إذا وضعنا في الموقع الأول من السلسلة المؤلفة من  $i$  من العناصر ، العنصر الأصغر ، فمعنى ذلك بأننا سنقوم بفرز  $i - 1$  من العناصر .
- إذا تابعنا نفس الفكرة بالنسبة للعناصر  $i - 1$  الباقية ، سيبقى معنا في النهاية عنصر واحد وبالتالي تكون السلسلة مفروزة بالكامل .

مثلاً :

$T_i =$	4	9	2	0	3
$i = 1$	2	9	4	0	3
		0	9	4	2
$i = 2$	0	4	9	2	3
		2	9	4	3





السلسلة المفروزة : 0 2 3 4 9

```

program (input, output);
{ الفرز بالتبادل المتوالي }
const n = 5; { عدد العناصر المطلوب فرزها }
Var T : array [ 1..n ] of integer; { السلسلة المطلوب فرزها }
    i, j, k, l : 1 .. n;
    aux : integer
begin
{ قراءة السلسلة بحالتها الأولى }
for k := 1 to n do
    read ( T [ K ] );
    { الحلقة i : ضع العدد الأصغر الموجود في السلسلة }
    T [ i ] في الموقع T [ i..n ]
for i := 1 to n - 1 do
    { الحلقة J : قارن العنصر T [ i ] بكل عنصر من السلسلة T [ i + 1 .. n ] }
    for J := i + 1 to n do
        if T [ i ] > T [ J ] then begin
            { بداية التبادل }
            aux := T [ i ];
            T [ i ] := T [ J ];
            T [ J ] := aux
        end;
    { اكتب السلسلة المرتبة }
for L := 1 To n do write ( ' ', T [ L ] );
writeln
end.
  
```

## 11.6

لنفترض الجدول  $A(m, n)$  الذي يحتوي على  $m$  سطر و  $n$  عامود . إكتب الخوارزم الذي يسمح بتبديل الأسطر  $i$  بالأعمدة  $j$  .

الحل :

لا نستطيع إجراء التبديل الشامل لكامل السطر  $i$  مع السطر  $j$  . يجب أن نقوم بعملية التبديل بشكل متتالي أي لكل عنصر من السطر  $i$  مع العنصر المناسب من السطر  $j$  . هذا ما يؤدي إلى تبديل ، ولجميع القيم من  $k$  بين  $1$  و  $n$  ، مضمون الخلايا  $A(i, k)$  و  $A(j, k)$  ، للقيام بذلك يجب أن نستعمل خلية إضافية ثانوية تسمح بتخزين مضمون واحدة من هاتين الخليتين .

التبديل يتم على الشكل التالي :

$$X \leftarrow A(i, k)$$

$$A(i, k) \leftarrow A(j, k)$$

$$A(j, k) \leftarrow X$$

الخوارزم يبدو على الشكل التالي :

Var I, J, K, M, N : INTEGER;

· X : REAL;

array A (30, 20) : real;

read M, N

read A

read I, J

For K from 1 to N repeat

$$X \leftarrow A(I, K)$$

$$A(I, K) \leftarrow A(J, K)$$

$$A(J, K) \leftarrow X$$

Write A

مسألة :

لنفترض متعدد الجذور  $p(x)$  من الدرجة  $n$  ، والمحدد بواسطة المعاملات  $a_{n+1} \dots a_1$

$$P(x) = a_1 x^n + a_2 x^{n-1} + \dots + x_{n-1}$$

:  $a_2, a_1$

1 - فلنجمع على التوالي الأحاديات ( $monôme$ )  $anx^n$  لتشكيل  $P(x_0)$

2 - باستطاعتنا أن نلاحظ إن :

$$P(x_0) = (((... (a_1 x_0 + a_2) x_0 + a_3) x_0 + a_4) \dots) x_0 + a_{n+1}$$

( مخطط هورنر ) .

فلنحسب  $P(x_0)$  باستعمال هذه الملاحظة :

3 - فلتشكّل جدول القيم  $P(x)$  بالنسبة لـ  $x$  المتغيرة من  $b$  إلى  $c$  بخطوة  $Bh$  ليست بالضرورة

قاسم  $(c - b)$  .

نستعمل الجدول COEF لتخزين معاملات متعدّد الجذور .  $COEF(j)$  يحتوي إذاً

على مُعامل الأحادية من الدرجة  $n - j + 1$  و  $P(a_n \cdot 0.02 j + 1)$  .

أ - السؤال الأول

يجب أن نحسب القوى المتتالية لـ  $x_0$  .

نحصل على  $x_0^{j-1}$  من خلال  $x_0^j$  ، وذلك بضرب  $x_0^j$  بـ  $x_0$  . سنستعمل أساء

المتحوّلات التالية :

-  $x_0$  : لتخزين قيمة  $x_0$  .

- COEF : جدول يسمح بتخزين معاملات متعدّد الجذور .

- N : درجة متعدّد الجذور .

- P : لتخزين قيمة المجموعات الجزئية للأحاديات ( $unx^n$ ) ، والقيمة  $P(x_0)$  .

- j : عداد التكرار .

- PUIS : لتخزين القوى المتتالية ( الأس ) لـ  $x_0$  .

سنفترض ، إضافة لذلك ، إن متعدّد الجذور هو بدرجة أصغر أو تساوي 20 ، وإذا

لم يكن كذلك ، يجب التصريح عن الجدول COEF بأبعاد أكبر .

الخوارزم :

Var J, N : INTEGER ;  $X_0$ , P, PUIS: REAL;

Tab COEF (20): REAL;

read N,  $X_0$

read COEF

P ← 0

( إعداد المجموعات الجزئية وتصغيرها )

PUIS  $\leftarrow 1 ((x^1) x_0 \leftarrow gx 1$  المتالية لـ  $1$  «

for J from N + 1 TO 1 by step - 1 repeat

P  $\leftarrow$  (PUIS \* COEF (J) + p

PUIS  $\leftarrow$  PUIS \*  $x_0$  ( حساب القوة التالية لـ  $x_0$  )

write P

ب - السؤال الثاني :

الطريقة المعروضة ، تقوم على حساب متالي لقيمة متعدّد الجذور  $P_i$  على الشكل التالي :  $P_i = P_{i-1} x_0 + a_i$  . القيمة  $P(x_0)$  هي القيمة الأخيرة التي نحصل عليها ، لنفترضها  $P_{n+1}$  .

جميع القيم  $P_i$  ستكون على التوالي مخزّنة في نفس الذاكرة p .

الخوارزم :

Var J, N : INTEGER ;  $x_0, p$ : REAL ; tab COEF (20): REAL

read N,  $x_0$

read COEF

P  $\leftarrow$  COEF (1)

( إعداد P إلى  $a_1$  )

for y from 2 TO N + repeat

P  $\leftarrow$  P \*  $x_0$  + COEF (J)

write P

نلاحظ إن هذه الطريقة تستعمل أقل بمرتين عمليات الضرب من السابقة : فهي عملياً أسرع بمرتين . مدة العمليات الأخرى هي عملياً لا تؤخذ بالاعتبار .

السؤال الثالث :

سنستعمل الجدول VAL ، حيث سنخزّن في الموقع رقم  $i$  ، القيمة رقم  $i$  لـ  $x$  ( أو  $x_i$  ) من الفسحة [ a, b ] .

الجدول TP سيسمح بتخزين القيمة المناسبة  $p(x)$  في الموقع رقم  $i$  .

نحسب القيم  $p(x)$  لـ  $x = a - h$  ،  $x = a + h$  ،  $x = a + 2h$  . . . القيمة الأولى الأعلى

من  $b$  من هذه القيم . سيتم إستبدالها بـ  $x = b$  . نكرّر حساب  $p(x)$  لجميع هذه القيم ، ونوقّف التكرار بعد حساب  $p(b)$  . نستعمل المتحولة المنطقية لمعرفة إن  $x$  قد بلغت القيمة  $b$  .

مخطط الخوارزم :

- قراءة درجة متعدّد الجذور
- قراءة معاملات متعدّد الجذور
- قراءة  $a$  . قراءة  $b$  . قراءة الخطوة  $h$  .
- إعداد عداد الأسطر  $z$  وإعطاؤه القيمة 1 .
- نضع الحدّ الأدنى للمساحة في الخلية  $V$  من الذاكرة .
- إعداد المتحولة المنطقية وإعطاؤها القيمة FALSE .
- كرّر إذا كانت  $v \geq b$  فإذا أصبح المتحولة المنطقية « حقيقة » (true) ، وإذا كانت  $v > b$  نعطي القيمة  $b$  إلى  $v$  .
- حساب  $p(v)$  .
- وضع النتيجة الحاصلة في الموقع  $z$  من الجدول TP .
- وضع  $V$  في السطر  $z$  من الجدول VAL .
- المرور إلى القيمة التالية من المساحة ( وضعها في  $V$  ) .
- حتى تصبح المتحولة المنطقية معادلة لـ «true»
- إكتب VAL
- إكتب TP .

لحساب  $p(x)$  باستطاعتنا أن نستعمل إحدى الطرق السابقة ( هنا سنستعمل الطريقة الثانية ) .

نفترض بأننا نأخذ 30 قيمة على الأكثر في المساحة  $[ a, b ]$  ، أي إن

$$h > \frac{(b-a)}{30}$$

الخوارزم

```
Var J, N, K : INTEGER ; A, B, H, P : REAL ; STOP : BOOLEAN ; tab COEF
(20), VAL (30), TP(30) : REAL ;
read N
read COEF
```

```

read A, B
read H
J ← 1
V ← A
STOP ← FALSE
repeat  if V ≥ B then STOP ← TRUE
        if V > B then V ← B
        (حسبان قيمة متعده الجذور بالنسبة لـ V)
        PP ← COEF (1)
        for K from 1 TON repeat
            PP ← PP * V + COEF (K + 1)
            VAL (j) ← PP * V + COEF (K + 1)
            if STOP = FALSE then V ← V + H
            J ← J + 1
UNTIL STOP = TRUE
for k from 1 to j repeat
write VAL (K) , TP (k)

```

ملاحظة :

إستعمال المتحولات PP و V ، يبدو وكأنه بدون معنى . ولكن إذا قمنا باستبدالهما بـ P(j) و VAL (J) في جميع الأوامر ، نخسر كثيراً من الوقت عند التنفيذ لحسبان العناوين المناسبة في كل مرة ( عنوان العنصر رقم z من الجدول = عنوان بداية الجدول - 1 + (j) \* عدد كلمات العنصر ) .

مسألة : الرسم البياني (graphe)

لنفترض رسم بياني موجه ، ويتمثل بواسطة عدد يساوي N من القمم ، والأقواس التي تربط بعض هذه القيم .

لكل قمة من القمم ، باستطاعتنا تعريف لائحة القمم k بحيث يكون كل (k, j) عبارة عن قوس من الرسم البياني (k هي المركز و j هي طرف القوس) . هذه اللائحة تدعى لائحة القمم السابقة للقمة z .

نفس الشيء، لكل قمة  $z$ ، يُمكن أن نعرّف القمم  $k$ . بحيث إن كل  $(j, k)$  هو عبارة عن قوس من الرسم البياني ( $z$  هي المركز و  $k$  هي طرف القوس). هذه اللائحة تدعى لائحة القمم اللاحقة للقمة  $z$ .

يكتب البرنامج الذي، من خلال  $N$  لائحة من القمم السابقة يصنع  $N$  لائحة من القمم اللاحقة.

تكوّن القمم بواسطة أعداد صحيحة من 1 إلى  $N$ .

نفترض إن لوائح القمم السابقة لكل قمة هي مخزنة في جدول من الأعداد الصحيحة يُدعى ANT، هذا الجدول هو ببعدين، ويكون على الشكل التالي:

- على السطر  $z$ ، نجد لائحة القمم السابقة للقمة  $z$ .

- إذا كانت القمة  $z$  تتمتع بعدد  $K$  من القمم السابقة. سنحصل على:

$$ANT(j, k + 1) = 0$$

المستوى الأول للتحليل

نستعمل جدولاً من الأعداد الصحيحة ببعدين لتخزين لوائح القمم اللاحقة لكل قمة يدعى PUI، وذلك حسب نفس طريقة تشكيل الجدول ANT بالنسبة للقمم السابقة.

مخطط التحليل

- لكل قمة نقرأ لائحة القمم السابقة لها.

- لكل قمة:

نبحث عن لائحة القمم اللاحقة، ونخزين هذه اللائحة في الجدول SUI وذلك على

السطر المناسب.

- لكل قمة:

نكتب لائحة القمم اللاحقة.

الخوارزم:

```
Var J, K, N : array ANT (100, 200) ; integer;
```

```
array SUI (100, 20) : integer;
```

```
read N
```

```
For J = 1 TO N repeat
```

```

repeat k ← k + 1
  read ANT (J, K)
until ANT (J, K) = 0
for j = 1 TO N repeat
  نبحث عن القمم اللاحقة للقيمة Z ونقوم بتخزينها في الجدول SUI على السطر Z
  for j = 1 TO N repeat
    k ← 1
    while SUI (J, K) = 0 repeat write SUI (j, k)
      k ← k + 1
GOTO new line
end.

```

ملاحظة :

من الممكن أن نشير إلى الفرق بين اللاحقة من نوع «repeat .. until» عند القراءة واللاحقة من نوع while عند الكتابة أو الإخراج .  
تحليل بالمستوى رقم 2  
نقوم ببناء وإنشاء إجراء (procedure) ، يقوم ، ومن خلال قمة معينة ، بإنشاء لائحة القمم اللاحقة . لنفترض إن EXTERN هو إسم هذا الإجراء .

ويتمتع بالمتغيرات الوسيطة التالية :

- المتغيرات المُعطاة :

- ANT : جدول القمم السابقة لكل قمة .

- N : عدد الأسطر من الجدول ANT .

- X : كود القمة التي نبحث عن القمم اللاحقة لها .

- متغيرات الناتج .

- LIST : لائحة القمم اللاحقة للقيمة X .

لكي تكون القمة Y هي طرف لقوس بمرکز X ، يجب فقط يكفي أن تنتمي X إلى لائحة القمم السابقة لـ Y .

لكي نقوم بإنشاء لائحة القمم اللاحقة للقيمة X ، سنقوم باختيار إذا كانت X.



موجودة في لائحة القمم السابقة للقيمة K ، وذلك لكل قمة K ، فإذا كانت كذلك ،  
نضيف K إلى لائحة القمم اللاحقة للقيمة X .

procédure EXTREM (ANT, N, X, LISTE)

parameters : N, X : entier;

array ANT (100, 20): integer;

results : ARRAY LISTE (20) : integer;

Var K, L : integer;

L ← 0

: for K from 1 TO N repeat

نبحث عما إذا كانت القيمة X موجودة على لائحة القمم السابقة للقيمة K

if X ∈ ANT then L ← L + 1

LIST (L) ← k

L ← L + 1

LISTE (L) ← 0

return

التحليل بالمستوى الثالث :

نقوم بإنشاء الإجراء CHERCHE ، الداخلي ضمن الإجراء EXTREM ، والذي  
يبحث عما إذا كانت القيمة X<sub>1</sub> موجودة في لائحة القمم السابقة للقيمة X<sub>2</sub> .

متغيرات الإجراء CHERCHE هي :

- متغيرات داخلية :

- ANT ، جدول القمم السابقة .

- X<sub>1</sub> ، القيمة التي نبحث عنها في لائحة القمم السابقة لـ X<sub>2</sub> .

- X<sub>2</sub> .

- متغيرات ناتجة أو النتائج .

- VERIF : متغيرة من نوع منطقي ، هو ان المتحولة ستحتوي على القيمة true إذا كانت ،

X<sub>1</sub> موجودة في لائحة القمم السابقة للقيمة X<sub>2</sub> ، و FALSE في الحالة الأخرى .

وكما إن الإجراء procedure لا يتمتع إلا بمتغير وسيطي ناتج ، فإمكاننا التعريف

عن الدالة .

```

fonction CHERCHE (ANT, X1, X2) : BOOLEAN;
data Parameters: x1, x2 : integer Tab ANT (100, 20) : integer
var J : integer
j ← 1
while ANT (X2, j) = 0 and ANT (X2, j) = X1 repeat
    j ← j + 1
if ANT (X2, j) = X1 then CHERCHE ← TRUE
    else CHERCHE ← FALSE
return

```

بإمكاننا الآن كتابة الاجراء EXTREM الذي يُنادي الدالة CHERCHE .

```

procédure EXTREM (ANT, N, X, LISTE)
data parameters : N, X: integer; ARRAY ANT (100, 20): integer;
result parameters : ARRAY LISTE (20) : integer;
    Var K, L : integer
    L ← 0
    for K from 1 TO N repeat
        if CHERCHE (X, K) = TRUE then L ← L + L
            LISTE (L) ← K
    l ← L + 1
    LISTE (L) ← 0
return

```

بإمكاننا الآن كتابة البرنامج الأساسي حيث التحليل يناسب المستوى واحد .  
 نستعمل الجدول SV ببغداد واحد ( متجه vector ) لتخزين لائحة القمم اللاحقة للقيمة z  
 عند دعوة الاجراء EXTREM ، هذا الجدول هو أيضاً مرتب في السطر z للجدول SUI .  
 فهو إذاً قابل للاستعمال للقمم اللاحقة للقيمة z + 1 .

البرنامج الأساسي :

```

Var Y, K, N, ARRAY SU (20), ANT (100, 20), SUI (100, 20) : integer;
read N

```

```

for J from 1 TO N repeat
    K ← 0
    repeat K ← K + 1
        read ANT (J, K)
        until ANT (J, K) = 0
for j = 1 TO N repeat
    call EXTREM (ANT, N, J, SU)
    K ← 0
    repeat k ← k + 1
        SUI (J, K) ← SU (K)
        until SU (k) = 0
to j from 1 TO N repeat
    K ← 1
    while SUJ (j, k) = repeat
write SUI (j, k)
k ← k + 1

end.

```

ملاحظة :

- إذا كانت لغة البرمجة تسمح باقتسام المتحولات بين البرنامج المركزي والاجراءات ، فمن الممكن الافتراض إن المتحولات ANT و SV هي مبلوغة مباشرة بواسطة الاجراءات ، مما يؤدي إلى تفادي التصريح عنها بشكل جلي كمتغيرات في الاجراء .

- لقد افترضنا إن عدد القمم التي تولف الرسم البياني هو أقل أو يساوي 100 ، وإن لكل قمة 20 قمة سابقة و20 قمة لاحقة على الأكثر .

## خاتمة

يعتبر الخوارزم من أهم المراحل في علم البرمجة ، ووضعه يتطلب إماماً كبيراً بموضوع المسألة وذلك بهدف إختيار الطريقة المناسبة للحل . ويعتمد المحلل عند وضعه للخوارزم على الطريقة الرياضية المناسبة لبلوغه الهدف بأقل قدر ممكن من الأخطاء ، وبالسرعة الممكنة الأكبر لتنفيذ البرنامج ، كما ويجب على المحلل أن يأخذ حجم الذاكرة بالحسبان عند وضعه للخوارزم وذلك بهدف تخفيض الحجم المشغول قدر الإمكان ، والتوفير في إمكانيات المكنة ومقدراتها .

ويجب على المحلل والمبرمج في آن أن يتعرّف على طرق بناء وإنشاء المعطيات وإختيار التركيبة أو البناء الملائم لتسجيل معطيات وذلك بهدف تسريع البلوغ إليها وتخفيض حجم الذاكرة الداخلية والخارجية الذي قد ينشغله البرنامج والمعطيات . لهذا كله يُعتبر التعبير التالي : خوارزم + تركيب المعطيات يعادل البرنامج من التعابير الدقيقة والفعالة في عالم البرمجة .

وفي هذا الكتاب توخينا إعطاء لمحة شاملة عن كيفية إنشاء الخوارزميات ، وبناء المعطيات للحصول على البرامج المختلفة . كما اعتمدنا لغة باسكال كلغة تصلح للبرمجة الانشائية لصياغة الأمثلة والمسائل المختلفة .

## المراجع

- Algorithmique. construction preuve et évaluation des programmes.  
par Pierre BERLIOUX, PHILIPPE BIZARD DUNOD 1983 - PARIS.
- Cours d'algorithmique. PAR DR. ABOUL HASSAN HUSSEINI.  
univ. de libanaise, fac. de genie - 3- BYROUTH.
- Exercices commentés d'analyse et de programmation par : J- P LAURENT,  
J. AYEL DUNOD 1986 PARIS.
- Initiation à l'algorithmique et aux structures de données. programmation  
structurée et structures du données par : J. COURTIN, I. KOWARSK;  
DUNOD 1987- PARIS.
- Programmation TOM 1, 2. du problème à l'algorithme et de l'algorithme au  
programme  
Amedée DUCRIN  
DUNOD 1985 . PARIS.
- FORTRAN structuré et methodes numeriques.  
S. FAROULT, D. SIMON  
DUNOD. 1986- PARIS.
- Raisonner pour programmer.  
Anna GRAM.  
DUNOD 1986 PARIS.
- Initiation à d'Algorithmique  
C. et P. Richard

- edition BELIN 1986 PARIS.
- DATA structure
    - from algorithm to program
    - N- WIRTH 1978 MACGRAWHILL
  - WIRTH. N. PROGRAMING language pascal 1971.
  - systematic programing - An introduction
    - prentice Hall 1973
    - N- WIRTH
    - Algorithm + data structure .004 programs
    - N- WIRTH.
    - prentice Hall 1976.
  - IBM 300/370 PASCAL 8000 for OS/VS
    - University of TOKYO. Rewritten for australian energy cõmission 1978.
  - KRUCHTEN P.
    - Langage de programmation pascal. ey rolles 1979.
  - pascal par l'exemple
    - J.A. FERNANDEZ
    - Eyrolles 1980.
  - Introduction au pascal
    - BEUX. P
    - SYBEX 1980.

## فهرست

الصفحة	الموضوع
5	مقدمة
9	الفصل الأول : الخوارزميات
21	الفصل الثاني : التحليل التصاعدي والانحداري
25	الفصل الثالث : المواضيع البسيطة ، الأنواع ، التعابير ، كتابة النتائج
39	الفصل الرابع : التكرار ، التحولات ، التخصيص
49	الفصل الخامس : الاختيار
55	الفصل السادس : الجداول
73	الفصل السابع : الاجراءات
81	الفصل الثامن : بناء المعطيات
107	الفصل التاسع : خوارزميات البحث والفرز
119	الفصل العاشر : السجلات
131	الفصل الحادي عشر : تطبيقات
156	خاتمة
157	المراجع